PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

08-018953

(43)Date of publication of application: 19.01.1996

(51)Int.CI.

HO4N 7/24

(21)Application number: 06-150792

(71)Applicant: HITACHI LTD

(22)Date of filing:

01.07.1994

(72)Inventor: TSUBOI YUKITOSHI

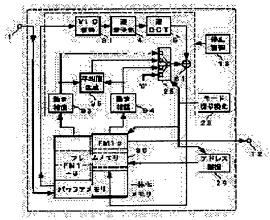
OKU MASUO

(54) DYNAMIC PICTURE DECODING DISPLAY DEVICE

(57) Abstract:

PURPOSE: To reduce the capacity of a frame memory by using a frame memory for storing a reference pattern required for decoding processing in common for a frame memory for storing a display pattern required for display.

CONSTITUTION: A mode changeover circuit 23 controls a changeover method of prediction picture data in a prediction changeover circuit 25 depending on the setting of the operating mode. Furthermore, the circuit 23 controls the selection method of plural field memories being components of a frame memory FM1 α or frame memories FM 1–3 being part of an integrated memory 80 according to the setting of the operating mode. Then the operation of an address control circuit 29 is switched and the circuit 29 controls the generating method of read addresses from the frame memory for reading the display. The circuit 29 generates a proper read address sequentially to read reproduced image data from the frame memory FM1 α or frame memories FM 1–3 being part of the integrated memory 80 for the display processing. Thus, a delay time by the decoding processing and the display processing is reduced.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

29.06.2001

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

10.08.2004

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2003 Japan Patent Office

(19)日本国特許庁 (JP) (12) 公開特許公報 (A)

(11)特許出願公開番号

特開平8-18953

(43)公開日 平成8年(1996)1月19日

(51) Int.Cl.6

識別記号

庁内整理番号

FΙ

技術表示箇所

H 0.4 N 7/24

H0'4N 7/13

審査請求 未請求 請求項の数20 OL (全 23 頁)

(21) 出願番号

特爾平6-150792

(22)出願日

平成6年(1994)7月1日

(71)出願人 000005108

株式会社日立製作所

東京都千代田区神田駿河台四丁目6番地

(72)発明者 坪井 幸利

神奈川県横浜市戸塚区吉田町292番地株式

会社日立製作所映像メディア研究所内

(72)発明者 奥 万寿男

神奈川県横浜市戸塚区吉田町292番地株式

会社日立製作所映像メディア研究所内

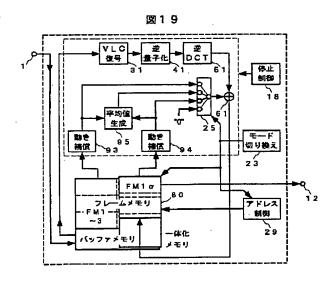
(74)代理人 弁理士 小川 勝男

(54) 【発明の名称】 動画像復号表示装置

(57) 【要約】

【目的】フレームメモリの枚数、すなわちフレームメモ リ容量が少ない動画像復号表示装置を実現する。また、 復号処理と表示処理による遅延時間を短くする。

【構成】動画像復号表示装置において、フレーム単位で 符号化された符号化データの復号処理とインターレース 走査で再生画像データを出力する表示処理を行う動画像 復号表示装置において、復号処理で必要となる参照画面 を保持するフレームメモリと、表示処理で必要となる表 示画面を保持するフレームメモリとを、全部あるいは一 部だけ共用し、表示処理で必要となる走査変換とフレー ム順並び換えをその共用フレームメモリを用いて行う。 フレーム単位で所定の復号処理の停止期間を設けたり、 復号処理から表示処理までの遅延時間を多少ずらして調 整したり、あるいは両者を組み合わせる。



【特許請求の範囲】

【請求項1】二つのフィールドから成るフレーム単位でデータ圧縮された映像信号の符号化データを、フレーム内の複数の画素から成る所定サイズのブロック単位で復号して再生画像データを生成する復号処理部と、該復号処理部の出力である再生画像データが書き込まれるフレームメモリと、該フレームメモリに記憶保持された再生画像データを読み出して、フィールド単位でインターレース走査の表示出力を行う表示処理部が第1フィールドの各画素の再生画像データを該フレームメモリに書き込み、かつ該表示処理部が第2フィールドの各画素の再生画像データを該フレームメモリに書き込み、かつ該表示処理部が第2フィールドの各画素の再生画像データを該フレームメモリに書き込むことを特徴とする動画像復号表示装置

【請求項2】該復号処理部が各フレームの符号化データの復号を実行するフレーム復号期間に対して、該表示処理部が該符号化データから生成された再生画像データの表示出力を実行するフレーム表示期間が、奇数フィールド表示期間に相当する時間だけ遅れていることを特徴とする請求項1記載の動画像復号表示装置。

【請求項3】自フレームで完結するフレーム内符号化と 前フレームを参照するフレーム間符号化とが適宜選択さ れつつ、二つのフィールドから成るフレーム単位でデー タ圧縮された映像信号の符号化データを、フレーム内の 複数の画素から成る所定サイズのブロック単位で復号し て再生画像データを生成する復号処理部と、1フレーム 分以上かつ2フレーム分以下の再生画像データを記憶保 持可能な容量であって、該復号処理部の出力である再生 画像データが書き込まれるフレームメモリと、該フレー ムメモリに記憶保持された再生画像データを読み出し て、フィールド単位でインターレース走査の表示出力を 行う表示処理部とを備える動画像復号表示装置であっ て、該表示処理部が第1フィールドの各画素の再生画像 データを該フレームメモリから読み出す前に、該復号処 理部は該再生画像データを該フレームメモリに書き込 み、かつ該表示処理部が第2フィールドの各画素の再生 画像データを該フレームメモリから読み出した後に、該 復号処理部は該再生画像データを該フレームメモリに書 き込むことを特徴とする動画像復号表示装置。

【請求項4】該復号処理部が各フレームの符号化データの復号を実行するフレーム復号期間に対して、該表示処理部が該符号化データから生成された再生画像データの表示出力を実行するフレーム表示期間が、1フィールド表示期間に相当する時間だけ遅れていることを特徴とする請求項3記載の動画像復号表示装置。

【請求項5】該復号処理部は復号中のフレームが切り換わる際に所定時間だけ復号を停止することを特徴とする 50

請求項3記載の動画像復号表示装置。

【請求項6】フレーム間符号化は動きベクトルを利用してブロック単位で動き補償を行う符号化であって、該フレームメモリは、1フレーム分の再生画像データに加えて、動きベクトルによるブロックのシフト量に対応するフレーム内のライン数の最大値と等しいライン数分の再生画像データを記憶保持可能な容量を持つことを特徴とする請求項4、または5記載の動画像復号表示装置。

[請求項7] 該復号処理部の前に符号化データを一時的に記憶保持するバッファメモリを備え、該バッファメモリと該フレームメモリとを一体化した共用メモリで構成することを特徴とする請求項4、5、または6記載の動画像復号表示装置。

【請求項8】該共用メモリの容量は8,388,608 ビット以下であることを特徴とする請求項7記載の動画 像復号表示装置。

【請求項9】自フレームで完結するフレーム内符号化と 前フレームを参照するフレーム間符号化と前フレームお よび後フレームの両方を参照するフレーム内挿符号化と が適宜選択されつつ、二つのフィールドから成るフレー ム単位でデータ圧縮された映像信号の符号化データを、 フレーム内の複数の画素から成る所定サイズのブロック 単位で復号して再生画像データを生成する復号処理部 と、3フレーム分以上かつ4フレーム分以下の再生画像 データを記憶保持可能な容量であって、該復号処理部の 出力である再生画像データが書き込まれるフレームメモ リと、該フレームメモリに記憶保持された再生画像デー タを読み出して、フィールド単位でインターレース走査 の表示出力を行う表示処理部とを備える動画像復号表示 装置であって、該表示処理部が第1フィールドの各画素 の再生画像データを該フレームメモリから読み出す前 に、該復号処理部は該再生画像データを該フレームメモ リに書き込み、かつ該表示処理部が第2フィールドの各 画素の再生画像データを該フレームメモリから読み出し た後に、該復号処理部は該再生画像データを該フレーム メモリに書き込むことを特徴とする動画像復号表示装

【請求項10】該復号処理部が各フレームの符号化データの復号を実行するフレーム復号期間に対して、該表示処理部が該符号化データから生成された再生画像データの表示出力を実行するフレーム表示期間が、奇数フィールド表示期間に相当する時間だけ遅れていることを特徴とする請求項9記載の動画像復号表示装置。

【請求項11】該復号処理部は復号中のフレームが切り 換わる際に所定時間だけ復号を停止することを特徴とす る請求項9記載の動画像復号表示装置。

【請求項12】該フレームメモリは3フレーム分の再生 画像データを記憶保持可能な容量を持つことを特徴とす る請求項10、または11記載の動画像復号表示装置。

【請求項13】該復号処理部の前に符号化データを一時

的に記憶保持するバッファメモリを備え、該バッファメ モリと該フレームメモリとを一体化した共用メモリで構 成することを特徴とする請求項10、11、または12 記載の動画像復号表示装置。

【請求項14】該共用メモリの容量は16,777,2 16ビット以下であることを特徴とする請求項13記載 の動画像復号表示装置。

【請求項15】自フレームで完結するフレーム内符号化 と前フレームを参照するフレーム間符号化とが適宜選択 されつつ、二つのフィールドから成るフレーム単位でデ ータ圧縮された映像信号の符号化データを復号し、フィ ールド単位でインターレース走査の表示出力を行う第一 の動作モードと、自フレームで完結するフレーム内符号 化と前フレームを参照するフレーム間符号化と前フレー ムおよび後フレームの両方を参照するフレーム内挿符号 化とが適宜選択されつつ、二つのフィールドから成るフ レーム単位でデータ圧縮された映像信号の符号化データ を復号し、フィールド単位でインターレース走査の表示 出力を行う第二の動作モードを備え、フレーム内の複数 の画素から成る所定サイズのブロック単位で符号化デー 20 タを復号して再生画像データを生成する復号処理部と、 第一の動作モードに動作を固定する場合には1フレーム 分以上かつ2フレーム分以下、第一の動作モードと第二 の動作モードとで動作を切り換え可能とする場合には3 フレーム分以上かつ4フレーム分以下の再生画像データ を記憶保持可能な容量であって、該復号処理部の出力で ある再生画像データが書き込まれるフレームメモリと、 該フレームメモリに記憶保持された再生画像データを読 み出して、フィールド単位でインターレース走査の表示 出力を行う表示処理部とを備える動画像復号表示装置で あって、該表示処理部が第1フィールドの各画素の再生 画像データを該フレームメモリから読み出す前に、該復 号処理部は該再生画像データを該フレームメモリに書き 込み、かつ該表示処理部が第2フィールドの各画素の再 生画像データを該フレームメモリから読み出した後に、 該復号処理部は該再生画像データを該フレームメモリに 書き込むことを特徴とする動画像復号表示装置。

【請求項16】該復号処理部が各フレームの符号化デー タの復号を実行するフレーム復号期間に対して、該表示 処理部が該符号化データから生成された再生画像データ の表示出力を実行するフレーム表示期間が、奇数フィー ルド表示期間に相当する時間だけ遅れていることを特徴 とする請求項15記載の動画像復号表示装置。

【請求項17】該復号処理部は復号中のフレームが切り 換わる際に所定時間だけ復号を停止することを特徴とす る請求項15記載の動画像復号表示装置。

【請求項18】フレーム間符号化およびフレーム内挿符 号化は動きベクトルを利用してブロック単位で動き補償 を行う符号化であって、該フレームメモリは、第一の動 作モードに動作を固定する場合には、1フレーム分の再 生画像データに加えて、動きベクトルによるブロックの シフト量に対応するフレーム内のライン数の最大値と等 しいライン数分の再生画像データを記憶保持可能な容量 を持ち、第一の動作モードと第二の動作モードとで動作 を切り換え可能とする場合には、3フレーム分の再生画 像データを記憶保持可能な容量を持つことを特徴とする 請求項16、または17記載の動画像復号表示装置。

【請求項19】該復号処理部の前に符号化データを一時 的に記憶保持するバッファメモリを備え、該バッファメ モリと該フレームメモリとを一体化した共用メモリで構 成することを特徴とする請求項16、17、または18 記載の動画像復号表示装置。

【請求項20】該共用メモリの容量は、第一の動作モー ドに動作を固定する場合には8,388,608ビット 以下であり、第一の動作モードと第二の動作モードとで 動作を切り換え可能とする場合には16,777,21 6 ビット以下であることを特徴とする請求項19記載の 動画像復号表示装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は、高能率符号化によりデ ータ圧縮された動画像の符号化データを復号し、再生画 像データを表示のために出力する動画像復号表示装置に 関する。

[0002]

30

【従来の技術】動画像の高能率符号化方式としては、高 いデータ圧縮率を実現するためのフレーム間符号化方式 が知られている。これは、動画像では通常フレーム間の 相関が高いことを利用して、データ圧縮率を高める方式 である。例えば、動き補償フレーム間予測符号化方式が 知られている。これは、前フレームと現在のフレームと を所定サイズのブロック単位で比較して動きベクトルを 求めた後、その動きベクトルによりシフトさせた位置か ら前フレームのブロックの画像データを読み出し、符号 化すべき現在のフレームの画像データからその予測値を 減算して、動き補償予測誤差を所定の方式でデータ圧縮 する方式である。動き補償予測誤差をデータ圧縮する方 式としては、画像データそのものを符号化するフレーム 内符号化方式と同等の方式が用いられる。

【0003】フレーム内符号化方式は、フレームごとに 独立に画像データそのものを符号化する方式であり、例 えば、変換符号化方式が知られている。これは、フレー ムを所定サイズのブロックに分割した後に、ブロック単 位で所定の直交変換を行い、周波数成分に相当する変換 後の係数データを量子化、および可変長符号化して符号 化データを生成する方式である。これは、動画像の各フ レームにおいて、通常フレーム内の画像データには高い 相関があることを利用してデータ圧縮する方式である。

【0004】動画像符号化装置では、動画像をデータ圧 縮した符号化データをデータ記録媒体に記録する、また

20

30

5

は通信回線を介して送信する。それに対して、動画像復 号表示装置では、データ記録媒体から再生した、または 通信回線を介して受信した符号化データを復号し、再生 映像信号として表示装置に出力する。動画像復号表示装 置において、受け取った符号化データの復号を正常に開 始できるのは、基本的にフレーム内符号化されたデータ からであるので、動画像符号化装置においては、このよ うなフレーム内符号化されたフレームを適当な間隔で設 けるのが普通である。すなわち、フレーム内符号化フレ ーム(以下、Iフレームと呼ぶ)とフレーム間符号化フ レーム(以下、Pフレームと呼ぶ)とを織り交ぜながら 符号化することになる。

【0005】データ記録媒体に符号化データを記録する システムにおいては、その再生時に多少の遅延時間は許 容されるため、データ圧縮率をさらに高めるためにフレ ーム内挿符号化方式も併用されることがある。このフレ ーム内挿符号化方式は、前フレームだけでなく後フレー ムとの相関も利用してデータ圧縮率を高める方式であ る。例えば、双方向動き補償フレーム間予測符号化方式 が知られている。これは、表示順で前のフレームと現在 のフレームとを所定サイズのブロック単位で比較して動 きベクトルを求めると同時に、表示順で後のフレームに 対しても同様にしてブロック単位で動きベクトルを求め た後、それぞれの動きベクトルによりシフトさせた位置 から前フレーム、および後フレームのブロックの画像デ 一タを読み出して平均値を生成し、符号化すべき現在の フレームの画像データからそのフレーム内挿値を減算し て動き補償予測誤差を所定の方式でデータ圧縮する方式 である。例えば、第1フレームに対してフレーム内符号 化を行った後に、第4フレームに対して第1フレームを 参照画面としてフレーム間符号化を行い、その後に第2 フレームと第3フレームに対して第1フレームと第4フ レームの両方を参照画面としてフレーム内挿符号化する ことになる。このフレーム内挿符号化されたフレーム (以下、Bフレームと呼ぶ)がその後の符号化において 参照画面として用いられることはない。

【0006】特にデータ記録媒体への符号化データの記録を行うシステムにおいて、動画像符号化装置は、以上説明したIフレームとPフレーム、Bフレームとを適宜織り交ぜながら符号化を行うことで、高いデータ圧縮率とランダムアクセスや編集等の機能の両立を実現することが可能となる。Bフレームを含めて符号化した場合には符号化側でフレーム順の並び換えが行われる。なお、インターレース走査されている映像信号を、IフレームとPフレーム、Bフレームとを適宜織り交ぜながら符号化する動画像符号化方式としては、テレビジョン学会誌、第48巻、第1号(1994年)、第44頁から第49頁において概説されている方式が知られている。

【0007】現行TVの映像信号はインターレース走査 された信号であるため、ライン数が半分でライン位置が 50

交互にずれている2枚のフィールドから、1枚のフレームは構成される。1フレームを構成する各フィールドの間には時間のずれもある。したがって、動画像復号表示装置においては、このインターレース走査された映像信号を表示のために出力する必要がある。しかしなが「ロタ圧縮の際には、各フレームが所定サイズのブーが「ロターとがあるので、動画像復号表示装置における復号処理において、復号した結果の再生画像データの出力はでの順番となる。したがって、動画像復号表示を関においては、ブロック単位の順次走査と画素単位のイターレース走査との走査変換の処理が必要となる。また、Bフレームが含まれる場合、再生側で正常な順番で

【0008】以上を満足する動画像復号表示装置として 従来考えられてきたものは、復号処理回路と表示処理回 路とを単純にシリーズ接続したものである。ここで表示 処理回路とは、走査変換とフレーム順並び換えの処理を 行うための回路である。

各フレームの表示を行うためには、符号化データの復号

を行った後にフレーム順の並び換えの処理も必要とな

【0009】符号化データが I フレームと P フレームと から成る (以下、 I P 構造と呼ぶ) 場合には、動画像復 号表示装置は、参照画面として用いる前フレームを記憶 保持する 1 枚のフレームメモリを備える復号処理回路 と、ブロック単位の順次走査と画素単位のインターレース走査との走査変換を行うために、フレーム単位で交互に書き込みと読み出しが切り換えられる 2 枚のフレームメモリを備える表示処理回路とから成る。このとき、合計 3 枚のフレームメモリが必要となる。また、 I フレームの符号化データから復号を開始した後、実際にその I フレームが表示されるまでの遅延時間は最低 1 フレームとなる。

【0010】また、符号化データがIフレームとPフレームだけでなくBフレームも含む(以下、IBP構造と呼ぶ)場合には、動画像復号表示装置は、参照画面として用いる前フレームと後フレームをそれぞれ記憶保持する2枚のフレームメモリを備える復号処理回路と、ブロック単位の順次走査と画素単位のインターレース走査との走査変換を行うため、およびフレーム順の並び換えを行うために、フレーム単位で選択されつつ書き込みと読み出しが適宜切り換えられる3枚のフレームメモリを備える表示処理回路とから成る。このとき、合計5枚のフレームメモリが必要となる。また、Iフレームの符号化データから復号を開始した後、実際にそのIフレームが表示されるまでの遅延時間は最低2フレームとなる。

【0011】なお、IフレームとPフレーム、Bフレームとが適宜選択されつつ符号化された符号化データを復号して表示出力を行う動画像復号表示装置として関連す

るものには、例えば日経エレクトロニクス、第603号 (1994年3月14日)、第93頁から第100頁に 記載されている動画像復号表示装置が挙げられる。

[0012]

【発明が解決しようとする課題】しかしながら、上記従来技術ではフレームメモリの枚数、すなわちフレームメモリ容量が大きいという課題があった。フレームメモリ容量が大きいということは、メモリ素子個数の増加や大容量メモリ素子の採用によるコストアップにつながる。

【0013】例えば、現行TVの525/60方式(日 本や米国において用いられている方式)の映像信号の場 合、通常13.5MHzのサンプリング周波数で輝度信 号は8ビットに標本化され、フレームを構成する輝度信 号の有効な画素数は水平720画素×垂直480ライン である。また、2種類の色差信号の画素数を、輝度信号 の画素数に対して水平も垂直もそれぞれ1/2倍とする 場合がある。この信号フォーマット(以下、 [4:2: 0] フォーマットと呼ぶ) では、フレームを構成する色 差信号の有効な画素数は水平360画素×垂直240ラ インとなる。フィールドの画素数はフレームの画素数に 対して垂直のライン数が半分となる。1フレームの画像 データのデータ量は、輝度信号に関して720×480 ×8=2, 764, 800ビット、2種類の色差信号に 関してそれぞれ360×240×8=691, 200ビ ットとなる。合計で4,147,200ビット、すなわ ち約4Mビット(1Mビット=1,048,576ビッ ト) のデータ量となる。

【0014】したがって、525/60方式の現行TVの場合、IP構造の符号化データに対応した処理を行う動画像復号表示装置においては、3枚のフレームメモリが必要であるからフレームメモリ容量は合計約12Mビットとなる。また、IBP構造の符号化データに対応した処理を行う動画像復号表示装置においては、5枚のフレームメモリが必要であるからフレームメモリ容量は合計約20Mビットとさらに大きくなる。

【0015】また、HDTVの映像信号については、現行TVよりも解像度が高いためにフレームを構成する画素数はさらに増加している。したがって、HDTVの映像信号をデータ圧縮した符号化データに対応した処理を行う動画像復号表示装置においては、必要なフレームメモリ容量は上記した値の複数倍と非常に大きくなる。

【0016】本発明の目的は、フレームメモリの枚数、すなわちフレームメモリ容量が少ない動画像復号表示装置を実現することにある。また、復号処理と表示処理による遅延時間を短くすることにある。

[0017]

【課題を解決するための手段】上記目的を達成するために、本発明では、復号処理で必要となる参照画面を保持するフレームメモリと、表示処理で必要となる表示画面を保持するフレームメモリとを、全てあるいは一部だけ

共用する。さらに、復号処理しているフレームの再生画像データが書き込まれて前フレームの再生画像データが書き換えられる前に、復号処理で必要となる前フレームの再生画像データの読み出しと表示処理のための前フレームの再生画像データの読み出しとを完了させるように、復号処理と表示処理を制御する。

【0018】 I P構造の符号化データのみの復号処理と表示処理を行う場合には、2枚の共用フレームメモリを設ける。また、IBP構造の符号化データの復号処理と表示処理も行う場合には、4枚の共用フレームメモリを設ける。それぞれの共用フレームメモリに対する復号処理の書き込みと表示処理の読み出しとを、フレームごとに適宜切り換える。

【0019】あるいは、IP構造の符号化データのみの 復号処理と表示処理を行う場合には、1フレーム分より も多少メモリ容量が大きい1枚の共用フレームメモリを 設ける。また、IBP構造の符号化データの復号処理と 表示処理も行う場合には、3枚の共用フレームメモリを 設ける。それぞれの共用フレームメモリに対する復号処 理の書き込みと表示処理の読み出しをフレームごとに適 宜切り換えるとともに、復号処理と表示処理との間に奇 数フィールド分に相当する遅延時間を設ける。IP構造 では約1フィールドの遅延時間とし、IBP構造では約 3フィールドの遅延時間とし、IBP構造では約 3フィールドの遅延時間とけるか、復号処理から表示処理 までの遅延時間をさらに多少ずらして設定するか、ある いはそれらの両者の組み合わせが行われる。

[0020]

30

【作用】復号処理で必要となる参照画面を保持するフレームメモリは必須であるが、そのフレームメモリを表示 処理で必要となる表示画面を保持するフレームメモリと 共用することにより、フレームメモリの枚数、すなわち フレームメモリ容量を従来よりも削減することができ る。

【0021】復号処理された再生画像データをフレーム メモリに書き込む順番はブロック単位の順次走査である のに対して、表示処理のためにフレームメモリから再生 画像データを読み出す順番は画素単位のインターレース 走査である。両者で共用フレームメモリに対する書き込 みアドレス、および読み出しアドレスのアドレス変化の 様子は異なるので、復号処理では2枚の共用フレームメ モリに対して交互に再生画像データを書き込み、表示処 理では表示すべき再生画像データが格納されている方を 選択して再生画像データを読み出すことにより、IP構 造の場合に表示処理で必要となる走査変換の処理が実現 できる。また、同様にして、IBP構造の場合に表示処 理で必要となる走査変換とフレーム順の並び換えの処理 も、4枚の共用フレームメモリに対する復号処理された 再生画像データの書き込みと、表示処理のための再生画 50 像データの読み出しとを、適宜いずれかの共用フレーム

30

メモリを選択して行うことにより実現できる。

【0022】あるいは、復号処理では1枚の共用フレー ムメモリに対して連続したフレーム期間で再生画像デー タを書き込み、表示処理をその復号処理に対して約1フ ィールド遅延して開始することにより、表示処理で必要 となる走査変換の処理が実現できる。フレーム単位で所 定の復号処理の停止期間を設けるか、復号処理から表示 処理までの遅延時間をさらに多少ずらして設定するか、 あるいはそれらの両者の組み合わせることにより、表示 のための第1フィールドの読み出しが終わる前にはその フレームの再生画像データの書き込みを完了させ、かつ 表示のための第2フィールドの読み出しを始めた後で次 のフレームの再生画像データの書き込みを開始させるこ とができる。これにより、1枚の共用フレームメモリ で、IP構造の場合の表示処理で必要となる走査変換の 処理を実現することができる。この場合、共用フレーム メモリは1フレーム分よりも多少メモリ容量が大きいの で、参照画面として読み出す必要がある前フレームの再 生画像データは、復号処理したフレームの再生画像デー タで書き換えられる前に読み出すことができる。また、 同様にして、IBP構造の場合の表示処理で必要となる 走査変換とフレーム順の並び換えの処理も、2種類の参 照画面を保持するために必須となる2枚に1枚追加した 合計3枚の共用フレームメモリで実現することができ る。上述したIP構造の場合と同じ方法で、走査変換の 処理が行われる。フレーム順の並び換えの処理は、Bフ レーム格納のために追加した1枚の共用フレームメモリ からBフレームを読み出すことに加え、参照画面を保持 する2枚の共用フレームメモリから適当なタイミングで IフレームやPフレームを読み出すことにより行われ

[0023]

【実施例】以下、本発明の実施例を図面を用いて詳細に 説明する。まず、本発明の第一の実施例について説明す る。

【0024】図1は、本発明の第一の実施例である動画 像復号表示装置のブロック図である。 I P構造により符 号化された符号化データの復号処理および再生画像デー タの表示処理を行う動画像復号表示装置である。

【0025】図1において、1は符号化データの入力端子、2はバッファメモリ、3はVLC(可変長符号)復号回路、4は逆量子化回路、5は逆DCT(ディスクリートコサイン変換)回路、6は予測加算回路、71・72はフレームメモリ、8はメモリ選択回路、9は動き補償回路、10は予測切り換え回路、11は表示切り換え回路、12は再生画像データの出力端子である。なお、フレームメモリ71は2枚のフィールドメモリから構成されるものであり、以下FM1と記す。同様に、フレームメモリ72も2枚のフィールドメモリから構成されるものであり、以下FM2と記す。

10

【0026】図2は、図1の動画像復号表示装置における処理の流れとタイミングを示す説明図である。 (a) は復号処理する符号化データのフレーム順を、 (d) は表示処理する再生画像データのフレーム順を示している。また、 (b) はFM1のメモリイメージを、 (c) はFM2のメモリイメージを示している。各フレームメモリをそれぞれ2枚のフィールドメモリに分けて図示してあり、上半分が第1フィールドのフィールドメモリのイメージを、下半分が第2フィールドのフィールドメモリのイメージを示している。それぞれ上から下に向かって、表示走査の順にアドレスが増加していく。

【0027】図2において、(a)から(b)・(c)に向かう下向きの矢印は、各フレームの符号化データを復号処理した結果である再生画像データをフレームメモリへ書き込む「復号ライト」の様子を示している。また、(b)・(c)から(a)に向かう上向きの矢印は、各フレームの符号化データを復号処理するために必要となる前フレームの再生画像データをフレームメモリから読みだす「参照リード」の様子を示している。さらに、(b)・(c)から(d)に向かう下向きの矢印は、各フレームの再生画像データをフィールド単位で表示処理のためにフレームメモリから読み出す「表示リード」の様子を示している。

【0028】図1の動画像復号表示装置においては、各プロックの符号化データの復号処理に一定時間のブロック処理期間が割り当てられている。そして、各フレームの符号化データの復号処理が必ず1フレーム期間以内に終了するように、そのプロック処理期間が定められている。本実施例は、525/60方式で[4:2:0]フォーマットの現行TV映像信号に対応した動画像復号表示装置であり、1フレームにおける輝度信号の有効な画素数は、水平720画素×垂直480ラインである。また、1フレームにおける2種類の色差信号の有効な画素数は、それぞれ水平360画素×垂直240ラインである。ブロックサイズは、輝度信号については16×16画素であり、対応した色差信号については8×8画素である。

【0029】まず、入力端子1から固定ビットレートで連続的に符号化データが入力され、一旦バッファメモリ 2に蓄えられる。VLC復号回路3は、各ブロック処理期間において、ブロックの符号化データをバッファメモリ2から読み出して可変長符号の復号を行い、ブロックの量子化係数データを再生する。逆量子化回路4は、各ブロック処理期間において、VLC復号回路3の出力であるブロックの量子化係数データを、量子化の粗さを示す量子化パラメータに従って逆量子化し、ブロックのDCT係数データを再生する。なお、図1には明示していないが、符号化データに付加されている量子化パラメータは、VLC復号回路5がバッファメモリ2から読み出した符号化データから抜き出され、逆量子化回路4にお

いて用いられる。逆DCT回路5は、各ブロック処理期間において、逆量子化回路4の出力であるブロックのDCT係数データに対して逆ディスクリートコサイン変換を行い、ブロックの予測誤差データを再生する。

【0030】予測加算回路6は、各ブロック処理期間に おいて、逆DCT回路5の出力であるブロックの予測誤 差データに、予測切り換え回路10の出力であるプロッ クの予測画像データを加算し、ブロックの再生画像デー タを再生する。そして、以上の復号処理により再生され たプロックの再生画像データは、各ブロック処理期間に おいて、FM1 (フレームメモリ71) またはFM2 (フレームメモリ72) のどちらかに書き込まれる。再 生画像データを格納するフレームメモリのアドレスは、 左画素から右画素へ、そして上ラインから下ラインへ、 さらに第1フィールドの次に第2フィールドという、イ ンターレースの表示走査の順に増加していく。したがっ て、各ブロックの「復号ライト」では、書き込みアドレ スは連続的に増加するのでなく途中に飛びが発生する。 ただし、1フレームの「復号ライト」では、書き込みア ドレスの不連続は存在するものの全体的には徐々にアド 20 レスが増加していく。図2の(b)・(c)において、 少し幅が広がっている濃い網かけの線がこの様子を示し ている。

【0031】フレーム間符号化が行われているPフレー ムにおいては、FM1またはFM2のどちらかに記憶保 持されている前フレームの再生画像データが読み出さ れ、予測画像データとして予測加算回路6に与えられ る。メモリ選択回路8は、各フレーム期間において、 「復号ライト」されている方のフレームメモリではな く、もう一方のフレームメモリを選択する。動き補償回 路9は、各ブロック処理期間において、メモリ選択回路 8で選択されているFM1またはFM2のどちらかから 前フレームの再生画像データを読み出し、ブロックの予 測画像データとして出力する。ブロックのシフト量を示 す動きベクトルに従って、シフトされた画面位置からブ ロックの予測画像データを読み出すものである。したが って、各ブロックの「参照リード」では、読み出しアド レスは連続的に増加するのでなく途中に飛びが発生する と同時に、一般的に動きベクトルの大きさに従って読み 出しアドレスに正または負のオフセットが付加される。 ただし、1フレームの「参照リード」では、読み出しア ドレスの不連続は存在するものの全体的には徐々にアド レスが増加していく。図2の(b)・(c)において、 幅が広がっている薄い網かけの線がこの様子を示してい

【0032】なお、図1には明示していないが、符号化データに付加されている動きベクトルは、VLC復号回路5がバッファメモリ2から読み出した符号化データから抜き出され、動き補償回路9において用いられる。ただし、Pフレームであってもフレーム内符号化されてい 50

12

るプロック、および必ずフレーム内符号化されている I フレームのプロックについては、フレームメモリからの 予測画像データの読み出しは不要であるため、動き補償 回路 9 は処理を停止する。予測切り換え回路 1 0 は、各 ブロック処理期間において、フレーム間符号化されているブロックでは動き補償回路 9 の出力である予測画像データを選択し、フレーム内符号化されているブロックでは固定値の"0"を選択するものである。

【0033】以上説明した各フレームの符号化データの復号処理において、フレームメモリFM1に対する「復号ライト」と「参照リード」は、フレーム期間ごとに交互に切り換えられる。フレームメモリFM2についても同様である。

【0034】復号処理された結果である再生画像データの表示処理は、各フレーム期間において、「復号ライト」されていない方のフレームメモリ、すなわち「参照リード」されている方のフレームメモリから、表示のために再生画像データを読み出すことにより行われる。FM1とFM2はフレーム期間ごとに交互に切り換えられることになる。再生画像データを格納するフレームメモリのアドレスはインターレースの表示走査の順に増加していくので、2フィールドから成る各フレームの再生画像データを読み出す「表示リード」では、読み出しアドレスは連続的に増加していく。ただし、フィールドとフィールドの間に存在する垂直帰線期間において、一時的に「表示リード」は中断される。図2の(b)・(c)において、太実線がこの様子を示している。

【0035】表示切り換え回路11は、各フィールド期間(フレーム期間の半分の時間)において、フレームメモリFM1を構成する2枚のフィールドメモリ、およびフレームメモリFM2を構成する2枚のフィールドメモリを順番に選択し、選択したフィールドメモリから再生画像データを読み出して出力端子12から出力する。

【0036】以上の通り、本発明の第一の実施例である動画像復号表示装置は、フレームメモリが2枚で構成されている。525/60方式で [4:2:0] フォーマットの場合に必要な1フレーム分のメモリ容量は約4Mビットであるから、合計のフレームメモリ容量は約8Mビットとなる。また、バッファメモリ2における遅延時間等を除けば、入力された符号化データの復号から再生画像データの表示出力までの遅延時間は1フレーム期間である。ただし、図2で「復号ライト」のアドレス変化を示す濃い網かけの線と「表示リード」を示す太実線が交わらない限りにおいては、「表示リード」のタイミングをずらすことも可能である。このとき、復号から表示までの遅延時間を0.5フレーム期間程度まで短縮することができる。

【0037】本発明の第一の実施例である動画像復号表示装置の特徴は、同等の動作をする従来例との比較により明確となる。そこで、その動画像復号表示装置の従来

30

例について簡単に説明する。

【0038】図3は、IP構造により符号化された符号 化データの復号処理および再生画像データの表示処理を 行う、動画像復号表示装置の従来例のブロック図であ る。図3において、75は遅延メモリ、72・73・7 6はフレームメモリである。その他の回路プロックは、 図1に示した本発明の第一の実施例の場合と同じもので あるので、同一の符号を付けている。なお、フレームメ モリ76を、以下FM1と記す。また、フレームメモリ 72は2枚のフィールドメモリから構成されるものであ 10 り、以下FM2と記す。同様に、フレームメモリ13も 2枚のフィールドメモリから構成されるものであり、以 下FM3と記す。

【0039】図4は、図3の動画像復号表示装置におけ る処理の流れとタイミングを示す説明図である。 (a) は復号処理する符号化データのフレーム順を、(e)は 表示処理する再生画像データのフレーム順を示してい る。また、(b) はFM1のメモリイメージを、(c)はFM2のメモリイメージを、(d)はFM3のメモリ イメージを示している。図2の場合と同様に、各フレー ムメモリを2枚のフィールドメモリに分けて図示してあ る。FM1は実際には2枚のフィールドメモリから構成 される訳ではないが、ここでは仮想的に2枚のフィール ドメモリに分けて示している。また、図2の場合と同様 に、(a)から(b)に向かう下向きの矢印は「復号ラ イト」の様子を、(b)から(a)に向かう上向きの矢 印は「参照リード」の様子を、(c)・(d)から

(e)に向かう下向きの矢印は「表示リード」の様子を

示している。

【0040】図3の動画像復号表示装置は、破線で囲ま れている通り、復号処理部と表示処理部の二つに分けら れる。復号処理部において、各ブロックの符号化データ の復号処理は、一定時間のブロック処理期間に行われ る。入力端子1から入力された符号化データは一旦バッ ファメモリ2に蓄えられる。VLC復号回路3は符号化 データをバッファメモリ 2 から読み出して可変長符号を 復号する。その後、逆量子化回路4において逆量子化 が、逆DCT回路5において逆ディスクリートコサイン 変換が、予測加算回路 6 において予測画像データの加算 が行われ、再生画像データが再生される。この再生画像 40 データは、遅延メモリ75で所定時間だけ遅延された後 に、FM1 (フレームメモリ76) に書き込まれる。図 4の(b)において、少し幅が広がっている濃い網かけ の線がこの「復号ライト」の様子を示している。

【0041】動き補償回路9は、Pフレームにおいてフ レーム間符号化されているブロックにおいて、FM1か ら前フレームの再生画像データを読み出し、予測画像デ ータとして出力する。図4の(b)において、幅が広が っている薄い網かけの線がこの「参照リード」の様子を 示している。なお、図4から明らかなように、FM1か 50 路、91・92は動き補償回路、13は平均値生成回

14

らの「参照リード」が済んだ後で、FM1に対する「復 号ライト」を行う必要があるために、遅延メモリ75が 設けられている。予測切り換え回路10は、フレーム内 符号化されているプロックにおいて、予測画像データを 固定値"0"とするものである。

【0042】復号処理部で復号処理された結果である再 生画像データは、予測加算回路6から表示処理部に出力 される。表示処理部において、再生画像データは、FM 2 (フレームメモリ72) またはFM3 (フレームメモ リ73) のどちらかに書き込まれる。FM2とFM3へ の書き込みはフレーム期間ごとに切り換えられる。図4 の(c)・(d)において、少し幅が広がっている濃い 網かけの線がこの書き込みの様子を示している。再生画 像データの表示処理は、各フレーム期間において、書き 込みが行われていない方のフレームメモリから、表示の ために再生画像データを読み出すことにより行われる。 FM2とFM3からの読み出しもフレーム期間ごとに切 り換えられることになる。図4の(c)・(d)におい て、太実線がこの「表示リード」の様子を示している。 【0043】表示切り換え回路11は、フレームメモリ FM2を構成する2枚のフィールドメモリ、およびフレ ームメモリFM3を構成する2枚のフィールドメモリか ら順番に再生画像データを読み出して出力端子12から 出力する。表示処理部における2枚のフレームメモリF M2とFM3は、ブロック単位の順次走査から画素単位 のインターレース走査へ走査変換を行うために設けられ ているものである。

【0044】以上の通り、動画像復号表示装置の従来例 は、フレームメモリが3枚で構成されている。また、バ ッファメモリ2における遅延時間等を除けば、入力され た符号化データの復号から再生画像データの表示出力ま での遅延時間は1フレーム期間である。

【0045】したがって、図1に示した本発明の第一の 実施例の動画像復号表示装置では、図3に示した従来例 よりもフレームメモリが1枚少ない、すなわちフレーム メモリ容量が削減されているので、コストダウンが実現 できる。

【0046】次に、本発明の第二の実施例について説明 する。

【0047】図5は、本発明の第二の実施例である動画 像復号表示装置のブロック図である。IBP構造により 符号化された符号化データの復号処理および再生画像デ 一夕の表示処理を行う動画像復号表示装置である。ただ し、IP構造により符号化された符号化データの復号処 理および再生画像データの表示処理も行える。

【0048】図5において、1は符号化データの入力端 子、2はバッファメモリ、3はVLC復号回路、4は逆 量子化回路、5は逆DCT回路、6は予測加算回路、7 1~74はフレームメモリ、81・82はメモリ選択回

路、14は予測切り換え回路、15は表示切り換え回路、12は再生画像データの出力端子である。なお、フレームメモリ71~74は、それぞれ2枚のフィールドメモリから構成されるものであり、以下FM1~FM4と記す。

【0049】図6は、図5の動画像復号表示装置における処理の流れとタイミングを示す説明図である。(a)は復号処理する符号化データのフレーム順を、(f)は表示処理する再生画像データのフレーム順を示している。また、(b)~(e)はFM1~FM4のメモリイメージをそれぞれ示している。各フレームメモリをそれぞれ2枚のフィールドメモリに分けて図示してあり、上半分が第1フィールドのフィールドメモリのイメージを、下半分が第2フィールドのフィールドメモリのイメージを、下半分が第2フィールドのフィールドメモリのイメージを示している。また、(a)から(b)~(e)に向かう下向きの矢印は「復号ライト」の様子を、(b)~(e)から(f)に向かう下向きの矢印は「表示リード」の様子を示している。

【0050】図6は、動画像復号表示装置に入力される符号化データの並びが、(a)に示す通り、Iフレーム(I1)、Pフレーム(P4)、Bフレーム(B2)、Bフレーム(B3)、Pフレーム(P5)、Pフレーム(P6)、...となっている場合の例を示している。このとき、(e)に示す通り、動画像復号表示装置から出力される再生画像データの並びは、Iフレーム(I1)、Bフレーム(B2)、Bフレーム(B3)、Pフレーム(P4)、...という順番となる。すなわち、Bフレームが存在するためフレーム順の並び換えが行われる。

【0051】本実施例は、525/60方式で [4:2:0] フォーマットの現行TV映像信号に対応した動画像復号表示装置であり、1フレームにおける輝度信号の有効な画素数は、水平720画素×垂直480ラインである。また、1フレームにおける2種類の色差信号の有効な画素数は、それぞれ水平360画素×垂直240ラインである。ブロックサイズは輝度信号については16×16画素であり、対応した色差信号については8×8画素である。

【0052】図5の動画像復号表示装置においては、各ブロックの符号化データの復号処理に一定時間のブロック処理期間が割り当てられている。バッファメモリ2、VLC復号回路3、逆量子化回路4、逆DCT回路5、および予測加算回路6の動作は、図1に示した本発明の第一の実施例の場合と全く同じである。まず、入力端子1から固定ビットレートで連続的に符号化データが入力され、一旦バッファメモリ2に蓄えられる。そして、VLC復号回路3は、各ブロック処理期間において、ブロックの符号化データをバッファメモリ2から読み出して可変長符号の復号を行う。その後、各ブロック処理期間

において、逆量子化回路4は逆量子化を、逆DCT回路 5は逆ディスクリートコサイン変換を、予測加算回路6 は予測画像データの加算を行い、ブロックの再生画像デ

16

は予測画像データの加算を行い、ブロックの ータを再生する。

【0053】以上の復号処理により再生されたブロックの再生画像データは、各ブロック処理期間において、FM1~FM4(フレームメモリ71~74)のいずれかに書き込まれる。1フレームの「復号ライト」では、書き込みアドレスの不連続は存在するものの全体的には徐々にアドレスが増加していく。図6の(b)~(e)において、少し幅が広がっている濃い網かけの線がこの「復号ライト」の様子を示している。各フレームの再生画像データの「復号ライト」は、それ以前に復号処理さ

画像データの「復号ライト」は、それ以前に復号処理された2枚のIフレームまたはPフレームについて「復号ライト」が行われた2枚のフレームメモリ以外で、かつ直前に復号処理されたフレームがBフレームである場合にはそのBフレームについて「復号ライト」が行われたフレームメモリ以外のフレームメモリに対して行われる。さらに、IフレームまたはPフレームの再生画像データの「復号ライト」は、その前に復号処理されたIフレームまたはPフレームについて「復号ライト」が行われたフレームメモリがFM1またはFM2である場合には、FM3またはFM4のどちらかに対して行われる。また、その前に復号ライト」が行われたフレームまたはPフレームについて「復号ライト」が行われたフレームメモリがFM3またはFM4である場合には、FM1またはFM2のどちらかに対して行われる。

【0054】フレーム間符号化が行われているPフレームにおいて、FM1~FM4のいずれかに記憶保持されている、表示順で前フレームの再生画像データがFM1またはFM2に記憶保持されている場合には、動き補償回路91が、各プロック処理期間において、メモリ選択回路81で選択されたFM1またはFM2のどちらかから前フレームの再生画像データを読み出し、ブロックの予測画像データとして出力する。また、FM3またはFM4に記憶保持されている場合には、動き補償回路92が、各プロック処理期間において、メモリ選択回路82で選択されたFM3またはFM4のどちらかから前フレームの再生画像データを読み出し、ブロックの予測画像データとして出力する。

【0055】フレーム内挿符号化が行われているBフレームにおいて、FM1~FM4のいずれかに記憶保持されている、表示順で前フレームの再生画像データと表示順で後フレームの再生画像データが読み出される。表示順で前フレームの再生画像データがFM1またはFM2に記憶保持されている場合には、動き補償回路91が、各ブロック処理期間において、メモリ選択回路81で選択されたFM1またはFM2のどちらかから前フレームの再生画像データを読み出し、ブロックの予測画像データを読み出し、ブロックの予測画像データを読み出し、ブロックの予測画像データを読み出し、ブロックの予測画像データを読み出し、ブロックの予測画像データを読み出し、ブロックの予測画像データを読み出し、ブロックの予測画像データを読み出し、ブロックの予測画像データを読み出し、ブロックの予測画像データを読み出

ることができる。

タとして出力する。その場合には、表示順で後フレーム の再生画像データはFM3またはFM4に記憶保持され ているので、動き補償回路92が、各プロック処理期間 において、メモリ選択回路82で選択されたFM3また はFM4のどちらかから後フレームの再生画像データを 読み出し、ブロックの予測画像データとして出力する。 また、以上と逆の場合もありえる。動き補償回路91と 動き補償回路92の出力である、前フレームからの予測 画像データと後フレームからの予測画像データが、平均 値生成回路13で加算平均されてフレーム内挿された予 測画像データが生成される。

【0056】以上の通り、FM1~FM4(フレームメ モリ71~74)のいずれかから再生画像データの読み 出しが行われる。1フレームの「参照リード」では、読 み出しアドレスの不連続は存在するものの全体的には徐 々にアドレスが増加していく。図6の(b)~(e)に おいて、幅が広がっている薄い網かけの線がこの「参照 リード」の様子を示している。予測切り換え回路14 は、Pフレームにおいては、前フレームからの予測画像 データ、または固定値 "O"を選択する。また、Bフレ 20 ームにおいては、フレーム内挿された予測画像データ、 前フレームからの予測画像データ、後フレームからの予 測画像データ、または固定値"O"を選択する。 I フレ ームでは、常に固定値"0"を選択する。

【0057】復号処理された結果である再生画像データ の表示処理は、各フレーム期間において、FM1~FM 4の中に記憶保持された各フレームの再生画像データを 表示順で読み出すことにより行われる。2フィールドか ら成る各フレームの再生画像データを読み出す「表示リ ード」では、読み出しアドレスは連続的に増加してい く。ただし、フィールドとフィールドとの間に存在する 垂直帰線期間において、一時的に「表示リード」は中断 される。図6の(b)~(e)において、太実線がこの 様子を示している。一続きのBフレームの直前に復号さ れたIフレームまたはPフレームに関しては、その表示 処理はBフレームの後に行う必要がある。表示切り換え 回路15は、各フィールド期間において、フレームメモ リFM1~FM4を構成する合計8枚のフィールドメモ リを表示すべき順番で適宜選択し、選択したフィールド メモリから再生画像データを読み出して出力端子12か 40 ら出力する。

【0058】以上の通り、本発明の第二の実施例である 動画像復号表示装置は、フレームメモリが4枚で構成さ れている。525/60方式で[4:2:0]フォーマ ットの場合に必要な1フレーム分のメモリ容量は約4M ビットであるから、合計のフレームメモリ容量は約16 Mビットとなる。また、バッファメモリ2における遅延 時間等を除けば、入力された符号化データの復号から再 生画像データの表示出力までの遅延時間は2フレーム期 化を示す濃い網かけの線と「表示リード」を示す太実線 が交わらない限りにおいては、「表示リード」のタイミ ングをずらすことも可能である。このとき、復号から表 示までの遅延時間を1.5フレーム期間程度まで短縮す

18

【0059】本発明の第二の実施例である動画像復号表 示装置の特徴は、同等の動作をする従来例との比較によ り明確となる。そこで、その動画像復号表示装置の従来 例について簡単に説明する。

【0060】図7は、IBP構造により符号化された符 10 号化データの復号処理および再生画像データの表示処理 を行う、動画像復号表示装置の従来例のプロック図であ る。図7において、73~77はフレームメモリ、16 は表示切り換え回路である。

【0061】その他の回路プロックは、図5に示した本 発明の第二の実施例と場合と同じものであるので、同一 の符号を付けている。なお、フレームメモリ76を、以 下FM1と記す。同様に、フレームメモリ77を、以下 FM2と記す。また、フレームメモリ73~75は、そ れぞれ2枚のフィールドメモリから構成されるものであ り、以下それぞれFM3~FM5と記す。

【0062】図8は、図7の動画像復号表示装置におけ る処理の流れとタイミングを示す説明図である。(a) は復号処理する符号化データのフレーム順を、(g)は 表示処理する再生画像データのフレーム順を示してい る。また、(b) \sim (f) はそれぞれFM1 \sim FM5の メモリイメージを示している。図6の場合と同様に、各 フレームメモリを2枚のフィールドメモリに分けて図示 してある。FM1とFM2は実際にはどちらも2枚のフ ィールドメモリから構成される訳ではないが、ここでは それぞれ仮想的に2枚のフィールドメモリに分けて示し ている。また、図6の場合と同様に、(a)から(b) · (c) に向かう下向き矢印は「復号ライト」の様子 を、(b)・(c)から(a)に向かう上向きの矢印は 「参照リード」の様子を、(d)~(f)から(g)に 向かう下向きの矢印は「表示リード」の様子を示してい る。

【0063】図7の動画像復号表示装置は、破線で囲ま れている通り、復号処理部と表示処理部の二つに分けら れる。復号処理部において、各ブロックの符号化データ の復号処理は、一定時間のブロック処理期間に行われ る。入力端子1から入力された符号化データは一旦バッ ファメモリ2に蓄えられる。VLC復号回路3は符号化 データをバッファメモリ2から読み出して可変長符号を 復号する。その後、逆量子化回路 4 において逆量子化 が、逆DCT回路5において逆ディスクリートコサイン 変換が、予測加算回路6において予測画像データの加算 が行われ、再生画像データが再生される。 I フレームま たはPフレームの復号が行われた場合には、その再生画 間である。ただし、図6で「復号ライト」のアドレス変 50 像データは、FM1(フレームメモリ76)とFM2

(フレームメモリ 7 7) のどちらかに書き込まれる。B フレームの予測のためには、前に復号されたIフレーム またはPフレームの2フレーム分が必要であるので、I フレームまたはPフレームの再生画像データのFM1と FM2への書き込みは交互に行われる。図8の(b)・

(c) において、少し幅が広がっている濃い網かけの線 がこの「復号ライト」の様子を示している。

【0064】Pフレームにおいてフレーム間符号化され ているプロックにおいて、FM1またはFM2のどちら かに記憶保持されている、表示順で前フレームの再生画 像データが読み出される。表示順で前フレームの再生画 像データが FM1 に記憶保持されている場合には、動き 補償回路91がFM1から前フレームの再生画像データ を読み出し、予測画像データとして出力する。また、逆 に表示順で前フレームの再生画像データがFM2に記憶 保持されている場合には、動き補償回路92がFM2か ら前フレームの再生画像データを読み出し、予測画像デ ータとして出力する。

【0065】Bフレームにおいてフレーム内挿符号化さ れているプロックにおいて、FM1またはFM2に記憶 20 保持されている、表示順で前フレームの再生画像データ と表示順で後フレームの再生画像データが読み出され る。表示順で前フレームの再生画像データがFM1に記 憶保持されている場合には、動き補償回路91がFM1 から前フレームの再生画像データを読み出し、予測画像 データとして出力する。その場合には、表示順で後フレ ームの再生画像データがFM2に記憶保持されているの で、動き補償回路92がFM2から後フレームの再生画 像データを読み出し、予測画像データとして出力する。 また、以上と逆の場合もありえる。動き補償回路91と 92の出力である、前フレームからの予測画像データと 後フレームからの予測画像データが、平均値生成回路1 3で加算平均されてフレーム内挿された予測画像データ が生成される。

【0066】図8の(b)・(c)において、幅が広が っている薄い網かけの線がこの「参照リード」の様子を 示している。予測切り換え回路14は、Pフレームにお いては、前フレームからの予測画像データ、または固定 値"O"を選択する。また、Bフレームにおいては、フ レーム内挿された予測画像データ、前フレームからの予 測画像データ、後フレームからの予測画像データ、また は固定値"0"を選択する。 I フレームでは、常に固定 値"0"を選択する。

【0067】復号処理部で復号処理された結果である再 生画像データは、予測加算回路6から表示処理部に出力 される。表示処理部において、再生画像データは、FM 3~FM5 (フレームメモリ73~75) のいずれかに 書き込まれる。なお、Bフレームの再生画像データは、 表示処理部のFM3~FM5には書き込まれるが、復号 処理部の中のFM1とFM2には書き込まれない。FM 50

3~FM5~の售き込みはフレーム期間ごとに適宜切り 換えられる。図8の(d)~(f)において、少し幅が 広がっている濃い網かけの線がこの書き込みの様子を示 している。再生画像データの表示処理は、各フレーム期 間において、FM3~FM5の中で書き込みが行われて いない2枚のフレームメモリのどちらかから、表示のた めに再生画像データを読み出すことにより行われる。F M3~FM5からの読み出しもフレーム期間ごとに切り 換えられることになる。Bフレームの再生画像データの 読み出しは、それがFM3~FM5のいずれかに書き込 まれたフレーム期間の次のフレーム期間で行われるが、 IフレームとPフレームに関してはフレーム順の並び換 えの処理による遅延が存在する。図8の(d)~(f) において、太実線がこの「表示リード」の様子を示して

20

【0068】表示切り換え回路16は、フレームメモリ FM3~FM5を構成する合計6枚のフィールドメモリ を表示すべき順番で適宜選択し、選択したフィールドメ モリから再生画像データを読み出して出力端子12から 出力する。表示処理部における3枚のフレームメモリF M3~FM5は、ブロック単位の順次走査から画素単位 のインターレース走査へ走査変換を行うため、およびB フレームが存在する場合にその前に復号処理したIフレ ームとPフレームの表示を遅延させるフレーム順の並び 換えを行うために設けられているものである。

【0069】以上の通り、動画像復号表示装置の従来例 は、フレームメモリが5枚で構成されている。また、バ ッファメモリ2における遅延時間等を除けば、入力され た符号化データの復号から再生画像データの表示出力ま での遅延時間は2フレーム期間である。

【0070】したがって、図5に示した本発明の第二の 実施例の動画像復号表示装置では、図7に示した従来例 よりもフレームメモリが1枚少ない、すなわちフレーム メモリ容量が削減されているので、コストダウンが実現 できる。

【0071】次に、本発明の第三の実施例について説明 する。

【0072】図9は、本発明の第三の実施例である動画 像復号表示装置のブロック図である。図5に示した本発 明の第二の実施例の動画像復号表示装置と同じく、IB P構造により符号化された符号化データの復号処理およ び再生画像データの表示処理を行う動画像復号表示装置 である。ただし、IP構造により符号化された符号化デ ータの復号処理および再生画像データの表示処理も行え

【0073】図9において、31はVLC復号回路、4 1は逆量子化回路、51は逆DCT回路、61は予測加 算回路、93・94は動き補償回路、95は平均値生成 回路、24は予測切り換え回路、71~73はフレーム メモリ、17は表示切り換え回路、18は停止制御回路

である。その他の回路ブロックは、図5に示した本発明の第二の実施例の場合と同じものであるので、同一の符号を付けている。なお、フレームメモリ71~73は、それぞれ2枚のフィールドメモリから構成されるものであり、以下それぞれFM1~FM3と記す。

【0074】図10は、図9の動画像復号表示装置における処理の流れとタイミングを示す説明図である。

(a) は復号処理する符号化データのフレーム順を、

(e) は表示処理する再生画像データのフレーム順を示している。また、(b)~(d)はそれぞれFM1~FM3のメモリイメージを示している。図6の場合と同様に、各フレームメモリを2枚のフィールドメモリに分けて図示している。また、図6の場合と同様に、(a)から(b)~(d)に向かう下向きの矢印は「復号ライト」の様子を、(b)~(d)から(e)に向かう下向きの矢印は「表示リード」の様子を示している。

【0075】図9の動画像復号表示装置においては、各プロックの符号化データの復号処理に一定時間のプロック処理期間が割り当てられている。ただし、各フレームの符号化データの復号処理が必ず1フレーム期間以内に終了するように、かつ各フレームの復号処理の間に所定時間だけ符号化データの復号処理を停止するように、そのプロック処理期間が定められている。

【0076】本実施例は、625/50方式(欧州において主に用いられている方式)で [4:2:0] フォーマットの現行TV映像信号に対応した動画像復号表示装置であり、1フレームにおける輝度信号の有効な画素数は、水平720画素×垂直576ラインである。また、1フレームにおける2種類の色差信号の有効な画素数は、それぞれ水平360画素×垂直288ラインである。1フレームの画像データのデータ量は、輝度信号に関して720×576×8=3,317,760ビット、2種類の色差信号に関してそれぞれ360×288×8=829,440ビットである。合計すると4,976,640ビット、すなわち約4.8Mビットのデータ量となる。ブロックサイズは、輝度信号については16×16画素であり、対応した色差信号については8×8画素である。

【0077】バッファメモリ2の動作は、図5に示した本発明の第二の実施例の場合と全く同じである。また、VLC復号回路31、逆量子化回路41、逆DCT回路51、および予測加算回路61の動作は、図5に示した本発明の第二の実施例におけるVLC復号回路3、逆量子化回路4、逆DCT回路5、および予測加算回路6の動作と基本的に同一である。本実施例で異なるのは、各フレームの復号処理の間に所定時間だけ符号化データの復号処理を停止するように、停止制御回路18によって制御される点である。

【0078】予測加算回路61から出力される再生画像 データは、 $FM1\sim FM3$ (フレームメモリ $71\sim 7$ 3)のいずれかに書き込まれる。Bフレームの予測のために用いられるIフレームまたはPフレームの再生画像 データは、FM1とFM2に交互に書き込まれる。また、Bフレームの再生画像データはFM3に書き込まれ

22

る。図10の(b) \sim (d)において、少し幅が広がっている濃い網かけの線がこの「復号ライト」の様子を示している。

【0079】Pフレームでフレーム間符号化されているブロックにおいて、FM1またはFM2のどちらかに記憶保持されている、表示順で前フレームの再生画像データが読み出される。また、Bフレームでフレーム内挿符号化されているブロックにおいては、さらに表示順で後フレームの再生画像データも読み出される。この前フレームと後フレームの再生画像データをFM1・FM2から読み出す処理は、動き補償回路93と動き補償回路94によって行われるものである。図10の(b)~

(d)において、幅が広がっている薄い網かけの線がこの「参照リード」の様子を示している。その後、平均値生成回路95と予測切り換え回路24の処理により、各ブロックに対する予測画像データが生成され予測加算回路61に出力される。

【0080】動き補償回路93・94、平均値生成回路95、および予測切り換え回路24の動作は、図5に示した本発明の第二の実施例における動き補償回路91・92、平均値生成回路13、および予測切り換え回路14の動作と基本的には同一であるが、各フレームの復号処理の間に所定時間だけ符号化データの復号処理を停止するように、停止制御回路18によって制御される点が異なる。

【0081】復号処理された結果である再生画像データ の表示処理は、各フレーム期間において、FM1~FM 3の中に記憶保持された各フレームの再生画像データを 表示順で読み出すことにより行われる。図6に示した本 発明の第二の実施例の場合とは異なり、復号処理するフ レーム期間と表示処理するフレーム期間とが1フィール ド期間だけずれている。表示のためのBフレームの再生 画像データの読み出しは、それが復号処理されFM3に 書き込まれ始めたフレーム期間から1フィールド期間だ け遅延されて開始される。IフレームとPフレームに関 しては、さらにフレーム順の並び換えの処理による遅延 が存在する。図10の(b)~(d)において、太実線 がこの「表示リード」の様子を示している。表示切り換 え回路17は、フレームメモリFM1~FM3を構成す る合計6枚のフィールドメモリを表示すべき順番で適宜 選択し、選択したフィールドメモリから再生画像データ を読み出して出力端子12から出力する。

【0082】図10においてB2とB3で示されている 50 ように、複数のBフレームの符号化データが連続してい

る場合には、それらを復号した結果であるBフレームの再生画像データは連続したフレーム期間でFM3に「復号ライト」される。したがって、新たなBフレームの再生画像データの「復号ライト」によって、前のBフレームの再生画像データが書き換えられる前に、そのBフレームの再生画像データを「表示リード」する必要がある。これを実現するために、Bフレームの「復号ライ

23

る。これを実現するために、Bフレームの「復号ライト」から「表示リード」までに1フィールド期間の遅延を設けていると同時に、各フレームの符号化データの復号処理を行う際に所定の停止期間を設けている。

【0083】図11はBフレームにおける「復号ライ ト」と「表示リード」との関係を説明するための説明図 である。図10において楕円で囲まれている部分を拡大 し、FM3のメモリイメージを示したものである。図1 1で、小さな長方形が左上から右下へ階段状につながっ ている形が「復号ライト」のアドレス変化の様子を示し ている。B2およびB3で示された連続するBフレーム が存在する場合を示している。FM3のアドレスの割り 付けは、左画素から右画素へ、そして上ラインから下ラ インへ、さらに第1フィールドの次に第2フィールドと 20 言う、インターレースの表示走査順になっているため、 Bフレームにおける各プロックの「復号ライト」では、 書き込みアドレスは連続的に増加するのではなく、途中 にアドレスの飛びが発生する。ただし、1フレームの 「復号ライト」では、書き込みアドレスの不連続は存在 するものの全体的には徐々にアドレスが増加していく。 【0084】フレーム内で垂直位置が等しく水平に並ん でいる全てのブロックの集まりを、ブロック行と呼ぶこ とにすれば、「復号ライト」の書き込みアドレスと「表 示リード」の読み出しアドレスの変換はプロック行単位 30 で行われる。輝度信号については16ライン分の画素の 集まりに相当する。したがって、各ブロック行において ブロックを順番に復号処理した後の「復号ライト」のア ドレスは、少なくともそのブロック行の各画素に対応し たアドレスの範囲内に収まる。すなわち、16ライン分 のアドレスとなる。この各プロック行に対応したアドレ スの範囲を、図11における小さな長方形が示している ことになる。この長方形の高さは、フレームにおいてブ ロック行を構成する垂直ライン数の半分、すなわちフィ ールド内でのその垂直ライン数に対応したアドレスの範 40 囲に等しい。したがって、輝度信号については8ライン 分のアドレスとなる。

【0085】また、図11において、左上から右下に引かれている太実線が「表示リード」の様子を示している。B2で示されたBフレームについて示している。このようにBフレームにおける2フィールドの「表示リード」では、読み出しアドレスは連続的に増加していく。ただし、フィールドとフィールドとの間に存在する垂直帰線期間において、一時的に「表示リード」は中断される。なお、「表示リード」のアドレス変化を示す太実線 50

の傾きは、「復号ライト」のアドレス変化を示す長方形 が並んだ階段の傾きの 2 倍となっている。

【0086】B2の各画素を順番にFM3から読み出す 「表示リード」は、B2のその画素の再生画像データが 「復号ライト」によりFM3に書き込まれた後で、かつ 次のBフレームであるB3の「復号ライト」により書き 換えられる前に行う必要がある。すなわち、「復号ライ ト」のアドレス変化を示す長方形が階段状につながった 形と、「表示リード」のアドレス変化を示す太実線が交 10 わってはいけない。そのために本実施例では、Bフレー ムの「復号ライト」から「表示リード」までに1フィー ルド期間の遅延を設けていると同時に、各フレームの符 号化データの復号処理を行う際に所定の停止期間を設け ている。すなわち、B2フレームの第1フィールドの 「表示リード」が終わる前にB2フレームの「復号ライ ト」は完了させ、B3フレームの「復号ライト」が始ま る前にB2フレームの第2フィールドの「表示リード」 を開始させている。

【0087】各フレームの復号処理を行うフレーム期間の間に設けている停止期間の長さは、第1フィールドにおける最下ブロック行の全ラインを表示する期間、第1フィールドと第2フィールドとの間の垂直帰線期間、および第2フィールドにおける最上ブロック行の全ラインを表示する期間の合計としている。すなわち、625/50方式における第1フィールドと第2フィールドとの間の垂直帰線期間は約25ラインの表示期間に相当するので、この復号処理の停止期間の長さは8+25+8=41ラインの表示期間に相当する時間としている。停止期間を短くして各ブロックを復号処理するブロック処理期間をできるだけ長く確保するために、この停止期間は必要最小限の長さに抑えている。停止期間においては、停止制御回路18が符号化データの復号処理を停止させる。

【0088】以上の通り、本発明の第三の実施例である動画像復号表示装置は、フレームメモリが3枚で構成されている。625/50方式で [4:2:0] フォーマットの場合に必要な1フレーム分のメモリ容量は約4.8Mビットであるから、合計のフレームメモリ容量は約14Mビットとなる。また、バッファメモリ2における遅延時間を除けば、入力された符号化データの復号から再生画像データの表示出力までの遅延時間は1.5フレーム期間である。図5に示した本発明の第二の実施例の動画像復号表示装置よりも、さらにフレームメモリが1枚少ない、すなわちフレームメモリ容量が削減することができると同時に、復号から表示までの遅延時間を0.5フレームだけ短縮することができる。

【0089】次に、本発明の第四の実施例について説明する。

【0090】図12は、本発明の第四の実施例の動画像 復号表示装置のブロック図である。図9に示した本発明 の第三の実施例の動画像復号表示装置と同じく、IBP 構造により符号化された符号化データの復号処理、およ び再生画像データの表示処理を行う動画像復号表示装置 である。ただし、IP構造により符号化された符号化デ ータの復号処理および再生画像データの表示処理も行え る。

【0091】図12において、76・77・73はフレ ームメモリ、19は表示切り換え回路である。その他の 回路ブロックは、図9に示した本発明の第三の実施例の 場合と同じものであるので、同一の符号を付けている。 なお、フレームメモリ76・77を、以下それぞれFM 1·FM2と記す。また、フレームメモリ73は2枚の フィールドメモリから構成されるものであり、以下FM 3と示す。

【0092】図13は、図12の動画像復号表示装置に おける処理の流れとタイミングを示す説明図である。

- (a) は復号処理する符号化データのフレーム順を、
- (e)は表示処理する再生画像データのフレーム順を示 している。また、(b) \sim (d) はそれぞれ $FM1\sim F$ M3のメモリイメージを示している。図10の場合と同 様に、各フレームメモリを2枚のフィールドメモリに分 けて図示してある。FM1とFM2に関しては、仮想的 に2枚のフィールドメモリに分けて示している。(a) から(b)~(d)に向かう下向きの矢印は「復号ライ ト」の様子を、(b)・(c)から(a)に向かう上向 きの矢印は「参照リード」の様子を、(d)から(e) に向かう下向きに矢印は「表示リード」の様子を示して いる。また、(b)・(c)から(d)に向かう下向き の矢印は「データ転送」の様子を示している。

【0093】図12の動画像復号表示装置において、バ 30 ッファメモリ2、VLC復号回路31、逆量子化回路4 1、逆DCT回路51、予測加算回路61、平均值生成 回路95、予測切り換え回路24、および停止制御回路 18の動作は、図9に示した本発明の第三の実施例の場 合と全く同じである。また、動き補償回路93・94に 関しても、それらが「参照リード」を行う2枚のフレー ムメモリFM1とFM2の構成が異なっているだけであ り、動作は基本的に変わらない。

【0094】本実施例においては、表示のために必要と なる再生画像データを必ずフレームメモリFM3の中に 格納することで、「表示リード」はFM3からのみ行わ れる。表示切り換え回路19はFM3を構成する2枚の フィールドメモリを交互に選択して再生画像データを読 み出すことになる。これに伴い、図13において示され ている通り、FM1・FM2からFM3に対してのIフ レームとPフレームの再生画像データの「データ転」 送」、すなわちFM1・FM2から再生画像データを読 み出すと同時にそれをFM3に書き込む処理が行われ る。この「データ転送」は、IフレームやPフレームを 表示開始すべきタイミングよりも1フィールド前に開始 50 は「参照リード」の様子を、(b)から(c)に向かう

される。本実施例では、フレームにおける画素単位の順 次走査の順番でこの「データ転送」は行われるが、その 順番はこれに限られるものではない。

26

【0095】以上の通り、本発明の第四の実施例である 動画像復号表示装置は、フレームメモリが3枚で構成さ れている。また、バッファメモリ2における遅延時間等 を除けば、入力された符号化データの復号から表示画像 データの出力までの遅延時間は1.5フレーム期間であ る。図9に示した本発明の第三の実施例の場合と比べ て、「データ転送」が必要となるのでフレームメモリF M1~FM3に対する合計のアクセス回数が増加する が、表示用の再生画像データは常にFM3に格納されて いるので、このFM3を利用してさらに何らかの画像処 理を加えることが容易となる。

【0096】次に、本発明の第五の実施例について説明

【0097】図14は、本発明の第五の実施例である動 画像復号表示装置のブロック図である。図1に示した本 発明の第一の実施例の動画像復号表示装置と同じく、Ⅰ P構造により符号化された符号化データの復号および再 生画像データの表示処理を行う動画像復号表示装置であ る。

【0098】図14において、99は動き補償回路、2 5は予測切り換え回路、78はフレームメモリ、20は アドレス制御回路である。その他の回路ブロックは、図 9に示した本発明の第三の実施例の場合と同じものであ るので、同一の符号を付けている。なお、フレームメモ リ7.8は2枚のフィールドメモリから構成されるもので あり、以下FM1αと示す。ただし、各フィールドメモ リの容量は、1フィールド分ではなく1フィールド分よ りも所定サイズだけ大きくなっている。

【0099】図14における、VLC復号回路31、逆 量子化回路 4 1、逆DCT回路 5 1、予測加算回路 6 1、停止制御回路18の動作は、図9に示した本発明の 第三の実施例の場合と全く同じである。また、動き補償 回路99と予測切り換え回路25に関しても、第三の実 施例における動き補償回路93・94や予測切り換え回 路24とは、IP構造に対応した動作となっている点が 異なるだけである。

【0100】図15は、図14の動画像復号表示装置に おける処理の流れとタイミングを示す説明図である。

- (a) は復号処理する符号化データのフレーム順を、
- (c) は表示処理する再生画像データのフレーム順を示 している。また、(b)はFM1のメモリイメージを示 している。1フィールド分よりも所定サイズだけ大きい 2枚のフィールドメモリに分けて図示している。太い破 線で2枚のフィールドメモリが分けられている。また、
- (a) から(b) に向かう下向きの矢印は「復号ライ ト」の様子を、(b)から(a)に向かう上向きの矢印

下向きの矢印は「表示リード」の様子を示している。

【0101】本実施例は、625/50方式(欧州において主に用いられている方式)で [4:2:0] フォーマットの現行TV映像信号に対応した動画像復号表示装置であり、1フレームにおける輝度信号の有効な画素数は、水平720画素×垂直576ラインである。また、1フレームにおける2種類の色差信号の有効な画素数は、それぞれ水平360画素×垂直288ラインである。ブロックサイズは、輝度信号については16×16画素であり、対応した色差信号については8×8画素で10ある。

【0102】本実施例においては、予測加算回路61から出力される再生画像データがFM1α(フレームメモリ78)に書き込まれる際に、各フィールドメモリへの書き込みアドレスが次の通り決定される。すなわち、各フィールドメモリへの書き込みアドレスに対しては、フレーム期間ごとに1フィールド分のオフセットが加算された後、1フィールド分よりも所定サイズだけ大きい各フィールドメモリの容量に応じて剰余演算が行われる。すなわち、各フィールドメモリがリングバッファとして20用いられている。図15の(b)において、少し幅が広がっている濃い網かけの線がこの「復号ライト」の様子を示している。

【0103】Pフレームでフレーム間符号化されているブロックにおいて、FM1 a に記憶保持されている前フレームの再生画像データが読み出される。この前フレームの再生画像データの読み出しは動き補償回路99によって行われるものであり、各ブロックの動き量を示す動きベクトルの大きさに従って、読み出しアドレスに正または負のオフセットが付加される。また、前フレームで30「復号ライト」された再生画像データを「参照リード」するのであるから、各フィールドメモリからの読み出しアドレスに対しては、前フレームの場合と同じオフセットが加算された後、フィールドメモリの容量に応じて剰余演算が行われることになる。図15の(b)において、幅が広がっている薄い網かけの線がこの様子を示している。

【0104】再生画像データの表示処理は、各フレーム期間において、FM1 aの中に記憶保持された各フレームの再生画像データを読み出すことにより行われる。図 2に示した本発明の第一の実施例の場合とは異なり、復号処理するフレーム期間と表示処理するフレーム期間とが1フィールド期間だけずれている。また、1フィールド前から「復号ライト」が開始された再生画像データを「表示リード」するのであるから、各フィールドメモリからの読み出しアドレスに対しては、「復号ライト」の場合と同じオフセットが加算された後、フィールドメモリの容量に応じて剰余演算が行われることになる。図15の(b)において、太実線がこの「表示リード」の様子を示している。表示切り換え回路19は、フレームメ 50

モリFM1 α を構成する2枚のフィールドメモリを交互に選択し、選択したフィールドメモリから再生画像データを読み出して出力する。

28

【0105】本実施例においては、「復号ライト」における書き込みアドレス、「参照リード」における読み出しアドレス、および「表示リード」における読み出しアドレスに対する上述のオフセット演算処理は、アドレス制御回路20により行われる。

【0106】各フィールドメモリの容量は、新たなフレ ームの「復号ライト」によりフレームメモリFM1 αの 再生画像データが書き換えられる前に、その前のフレー ムの「参照リード」と「表示リード」を完了させる必要 があるため、1フィールド分よりも所定サイズだけ大き くしている。すなわち、本実施例においては、「復号ラ イト」のアドレス変化を示す濃い網かけの線と「参照リ ード」のアドレス変化を示す薄い網かけの線とが交わら ないように、フィールド内において動きベクトルに従っ てプロックがシフトされる範囲である垂直ライン数の最 大値に対応したサイズだけ大きくしている。本実施例で は、各フィールドメモリの容量を1フィールド分よりも 輝度信号について64ライン分だけ大きい容量としてい る。すなわち、各フィールドメモリの容量は、720× $(576 \div 2 + 64) \times 8 \times 1.5 = 3,041,28$ 0ビット、すなわち約2.9Mビットである。各フレー ムの復号処理を行うフレーム期間の間に設けている停止 期間の長さは、図9に示した本発明の第三の実施例の場 合と同じである。

【0107】以上の通り、本発明の第五の実施例である動画像復号表示装置は、1フレーム分よりもサイズが多少大きいフレームメモリ1枚で構成されている。上述した通り、このフレームメモリを構成する各フィールドメモリの容量は約2.9Mビットであるから、フレームメモリ容量は約5.8Mビットとなる。また、バッファメモリ容量は約5.8Mビットとなる。また、バッファメモリ容量は約5.8Mビットとなる。また、バッファメモリ容量は約5.8Mビットとなる。また、バッファメモリを開ける。タの復号から再生画像データの表示出力までの遅延時間は0.5フレーム期間である。図1に示した本発明の第一の実施例の場合と比べて、フレームメモリFM1αに対する上述したアドレス演算処理が必要となるものの、フレームメモリ容量を削減することができると同時に、復号から表示までの遅延時間を0.5フレームだけ短縮することができる。

【0108】次に、本発明の第六の実施例について説明する。

【0109】図16は、本発明の第六の実施例の動画像 復号表示装置のブロック図である。図14に示した本発 明の第五の実施例の動画像復号表示装置と同じく、IP 構造により符号化された符号化データの復号処理、およ び再生画像データの表示処理を行う動画像復号表示装置 である。

0 【0110】図16において、78はフレームメモリ、

19は表示切り換え回路、20はアドレス制御回路であ る。その他の回路プロックは、図1に示した本発明の第 一の実施例の場合と同じものであるので、同一の符号を 付けている。なお、フレームメモリ78は2枚のフィー $ルドメモリから構成されるものであり、以下FM1 <math>\alpha$ と 示す。ただし、各フィールドメモリの容量は、1フィー ルド分ではなく1フィールド分よりも所定サイズだけ大 きくなっている。

【0111】図17は、図16の動画像復号表示装置に おける処理の流れとタイミングを示す説明図である。

- (a) は復号処理する符号化データのフレーム順を、
- (c) は表示処理する再生画像データのフレーム順を示 している。また、(b) はFM1のメモリイメージを示 している。1フィールド分よりも所定サイズだけ大きい 2枚のフィールドメモリに分けて図示している。太い破 線で2枚のフィールドメモリが分けられている。また、

(a) から(b) に向かう下向きの矢印は「復号ライ ト」の様子を、(b)から(a)に向かう上向きの矢印 は「参照リード」の様子を、(b)から(c)に向かう 下向きの矢印は「表示リード」の様子を示している。

【0112】図16の動画像復号表示装置において、バ ッファメモリ2、VLC復号回路3、逆量子化回路4、 逆DCT回路5、予測加算回路6、動き補償回路9、予 測切り換え回路10の動作は、図1に示した本発明の第 一の実施例の場合と全く同じである。ただし、動き補償 回路9に関しては、それが「参照リード」を行うフレー ムメモリFΜαの構成が異なっている。

【0113】本実施例においては、各フィールドメモリ に対する「復号ライト」の書き込みアドレス、「参照リ ード」の読み出しアドレス、および「表示リード」の読 30 み出しアドレスは、本発明の第五の実施例の場合と同様 の方法で決定される。すなわち、各フィールドメモリへ の書き込みアドレスと読み出しアドレスに対しては、フ レーム期間ごとに1フィールド分のオフセットが加算さ れた後、1フィールド分よりも所定サイズだけ大きい各 フィールドメモリの容量に応じて剰余演算が行われる。 すなわち、各フィールドメモリがリングバッファとして 用いられている。

【0114】図17の(b)において、少し幅が広がっ ている濃い網かけの線が「復号ライト」の様子を示して いる。また、幅が広がっている薄い網かけの線が「参照 リード」の様子を、太実線が「表示リード」の様子を示 している。本実施例においては、図14に示した本発明 の第五の実施例の場合と異なり、符号化データの復号処 理を一時停止する停止期間を設けていない。「表示リー ド」を行うタイミングを多少遅らせて、「復号ライト」 のアドレス変化を表す濃い網かけの線と「表示リード」 のアドレス変化を表す太実線とが交わらないようにして いる。したがって、FM1αに再生画像データの「復号 ライト」が開始されたフレーム期間から、1フィールド 50 の第一の実施例と同等の動作を行うものである。すなわ

期間と所定時間だけ経過した後に「表示リード」の開始 を開始する。この所定時間とは、第1フィールドにおけ る最下プロック行の全ラインを表示する期間と、第1フ ィールドと第2フィールドとの間の垂直帰線期間の半分 の合計以上としている。

30

【0115】以上の通り、本発明の第六の実施例である 動画像復号表示装置は、1フレーム分よりもサイズが多 少大きいフレームメモリ1枚で構成されている。フレー ムメモリ容量は、図14に示した本発明の第五の実施例 10 の場合と同じである。また、バッファメモリ2における 遅延時間等を除けば、入力された符号化データの復号か ら再生画像データの表示出力までの遅延時間は0.5フ レーム期間より多少長くなっている。本実施例では、図 14に示した本発明の第五の実施例の場合と比べて、復 号から表示までの遅延時間が多少長くなるものの、復号 処理を一時停止する必要がない。

【0116】次に本発明の第七の実施例について説明す る。

【0117】図18は、本発明の第七の実施例である動 画像復号表示装置のブロック図である。IBP構造また はIP構造により符号化された符号化データの復号処理 および再生画像データの表示処理を行う動画像復号表示 装置である。

【0118】図18において、79はフレームメモリ、 21は予測切り換え回路、22はアドレス制御回路、2 3はモード切り換え回路である。その他の回路プロック は、図1に示した本発明の第一の実施例、および図5に 示した本発明の第二の実施例の場合と同じものであるの で、同一の符号を付けている。本実施例においては、2 種類のフレームメモリ構成がある。 フレームメモリ 79 は、本実施例の第一のフレームメモリ構成では、2フレ ーム分の容量を持つフレームメモリであり、この場合に は1フレーム分ごとに区別してFM1・FM2と示す。 また、本実施例の第二のフレームメモリ構成では、4フ レーム分の容量を持つフレームメモリであり、この場合 には1フレーム分ごとに区別してFM1~FM4と示 す。

【0119】本実施例は、525/60方式で[4: 2:0]フォーマットの現行TV映像信号に対応した動 画像復号表示装置であり、1フレームにおける輝度信号 の有効な画素数は、水平720画素×垂直480ライン である。また、1フレームにおける2種類の色差信号の 有効な画素数は、それぞれ水平360画素×垂直240 ラインである。ブロックサイズは、輝度信号については 16×16 画素であり、対応した色差信号については8 ×8 画素である。

【0120】本実施例においては、2種類の動作モード がある。第一の動作モードは、2フレーム分のフレーム メモリFM1・FM2を利用して、図1に示した本発明

ち、IP構造により符号化された符号化データの復号と 表示を行うものである。本実施例における第一のフレー ムメモリ構成であっても、第二のフレームメモリ構成で あっても動作が可能である。第二の動作モードは、4フ レーム分のフレームメモリFM1~FM4を利用して、 図5に示した本発明の第二の実施例と同等の動作を行う ものである。すなわち、IBP構造により符号化された 符号化データの復号と表示を行うものである。本実施例 における第二のフレームメモリ構成の場合に動作が可能 である。第一のフレームメモリ構成の場合には動作は禁 10 止される。

【0121】パッファメモリ2、VLC復号回路3、逆 量子化回路4、逆DCT回路5、予測加算回路6の動作 は、図1に示した本発明の第一の実施例、および図5に 示した本発明の第二の実施例の場合と全く同じである。 また、第二の動作モードにおける動き補償回路91・9 2と平均値生成回路13の動作は、図5に示した本発明 の第二の実施例の場合と同じである。第一の動作モード における動き補償回路92の動作は、図1に示した本発 明の第一の実施例における動き補償回路9の動作と同じ である。モード切り換え回路23が、動作モードの設定 に従って、予測切り換え回路21における予測画像デー タの切り換え方法を制御する。同様に、モード切り換え 回路23は、動作モードの設定に従って、フレームメモ リFM1・FM2またはFM1~FM4を構成する複数 のフィールドメモリの選択方法を制御するとともに、ア ドレス制御回路22の動作を切り換え、アドレス制御回 路22は「表示リード」のためのフレームメモリからの 読み出しアドレスの発生方法を制御するものである。図 1に示した本発明の第一の実施例、および図5に示した 本発明の第二の実施例の場合と異なり、本実施例におい ては、アドレス制御回路22が順次適当な読み出しアド レスを生成し、フレームメモリFM1・FM2またはF M1~FM4から再生画像データを読み出すことにより 表示処理処理は行われる。

【0122】なお、本実施例の動画像復号表示装置の第 一の動作モードにおける処理の流れとタイミングは、図 2に示した本発明の第一の実施例の場合と同じである。 また、第二の動作モードにおける処理の流れとタイミン グは、図6に示した本発明の第二の実施例の場合と同じ である。

【0123】以上の通り、本発明の第七の実施例である 動画像復号表示装置は、フレームメモリが2フレーム 分、または4フレーム分で構成されている。525/6 0方式で[4:2:0]フォーマットの場合に必要な1 フレーム分のメモリ容量は約4Mビットであるから、合 計のフレームメモリ容量は、前者では約8 Mビット、後 者では約16Mビットとなる。また、バッファメモリ2 における遅延時間等を除けば、入力された符号化データ の復号から再生画像データの表示出力までの遅延時間は 50 おける第一のメモリ構成の場合に動作する。第二の動作.

1フレーム期間、または2フレーム期間である。本実施 例では、IP構造で符号化された符号化データの復号と 表示のみを行いたい場合には、フレームメモリを2フレ ーム分で構成すればよい。また、IBP構造で符号化さ

れた符号化データの復号と表示にも対応する場合には、 フレームメモリを4フレーム分で構成する必要がある が、その場合でもIP構造で符号化された符号化データ の復号と表示を行うことが可能である。この際、動作モ ードを切り換えることにより、IBP構造の場合は2フ

32

【0124】次に本発明の第八の実施例について説明す

レーム期間となるのに対して、 I P構造の場合は1フレ

ーム期間と遅延時間を短くすることができる。

【0125】図19は、本発明の第八の実施例である動 画像復号表示装置のブロック図である。IBP構造また はIP構造により符号化された符号化データの復号処理 および再生画像データの表示処理を行う動画像復号表示 装置である。

【0126】図19において、80は一体化メモリ、2 5は予測切り換え回路、29はアドレス制御回路、23 はモード切り換え回路である。その他の回路ブロック は、図9に示した本発明の第三の実施例、および図14 に示した本発明の第五の実施例の場合と同じものである ので、同一の符号を付けている。一体化メモリ80とし ては、次の2種類のメモリ構成がある。本実施例の第一 のメモリ構成では、1フレーム分と所定サイズの容量を 持つフレームメモリと、バッファメモリとが一体となっ た構成である。この場合には1フレーム分と所定サイズ の容量を持つフレームメモリをFM1αと示す。また、 本実施例の第二のメモリ構成では、3フレーム分の容量 を持つフレームメモリと、バッファメモリとが一体とな った構成である。この場合には3フレーム分の容量を持 つフレームメモリを、1フレーム分ごとに区別してFM 1~FM3と示す。

【0127】本実施例は、625/50方式で[4: 2:0]フォーマットの現行TV映像信号に対応した動 画像復号表示装置であり、1フレームにおける輝度信号 の有効な画素数は、水平720画素×垂直576ライン である。また、1フレームにおける2種類の色差信号の 有効な画素数は、それぞれ水平360画素×垂直288 ラインである。プロックサイズは、輝度信号については 16×16画素であり、対応した色差信号については8 ×8 画素である。

【0128】本実施例においては、2種類の動作モード がある。第一の動作モードは、1フレーム分と所定サイ ズの容量をもつフレームメモリFΜ1αを利用して、図 14に示した本発明の第五の実施例と同等の動作を行う ものである。すなわち、I:P構造により符号化された符 号化データの復号と表示を行うものである。本実施例に

モードは、3フレーム分のフレームメモリFM1~FM 3を利用して、図9に示した本発明の第三の実施例と同 等の動作を行うものである。すなわち、IBP構造によ り符号化された符号化データの復号と表示を行うもので ある。本実施例における第二のメモリ構成の場合に動作 する。第一のフレームメモリ構成の場合には動作は禁止 される。

【0129】VLC復号回路31、逆量子化回路41、 逆DCT回路51、予測加算回路61、停止制御回路1 8の動作は、図9に示した本発明の第三の実施例、およ び図14に示した本発明の第五の実施例の場合と全く同 じである。一体化メモリ80の一部分であるバッファメ モリの動作は、図9に示した本発明の第三の実施例、お よび図14に示した本発明の第五の実施例におけるバッ ファメモリ2の動作と同じである。また、第二の動作モ ードにおける動き補償回路93・94と平均値生成回路 95の動作は、図9に示した本発明の第三の実施例の場 合と同じである。第一の動作モードにおける動き補償回 路94の動作は、図14に示した本発明の第五の実施例 における動き補償回路99の動作と同じである。モード 切り換え回路23が、動作モードの設定に従って、予測 切り換え回路25における予測画像データの切り換え方 法を制御する。同様に、モード切り換え回路23は、動 作モードの設定に従って、一体化メモリ80の一部であ るフレームメモリFM1αまたはFM1~FM3を構成 する複数のフィールドメモリの選択方法を制御するとと もに、アドレス制御回路29の動作を切り換え、アドレ ス制御回路29は「表示リード」のためのフレームメモ リからの読み出しアドレスの発生方法を制御する。図9 に示した本発明の第三の実施例、および図14に示した 本発明の第五の実施例の場合と異なり、本実施例におい ては、表示制御回路29が順次適当な読み出しアドレス を生成し、一体化メモリ80の一部であるフレームメモ リFM1αまたはFM1~FM3から再生画像データを 読み出すことにより表示処理処理は行われる。

【0130】なお、本実施例の動画像復号表示装置の第 一の動作モードにおける処理の流れとタイミングは、図 15に示した本発明の第五の実施例の場合と同じであ る。また、第二の動作モードにおける処理の流れとタイ ミングは、図10に示した本発明の第三の実施例の場合 と同じである。

【0131】以上の通り、本発明の第八の実施例である 動画像復号表示装置は、1フレーム分と所定サイズ、ま たは3フレーム分のフレームメモリで構成されている。 合計のフレームメモリ容量は、前者では本発明の第五の 実施例の場合と同じく約5.8Mピット、後者では本発 明の第五の実施例の場合と同じく約14Mビットとな る。また、一体化メモリ80の一部分であるパッファメ モリにおける遅延時間等を除けば、入力された符号化デ ータの復号から再生画像データの出力までの遅延時間は 50 クロブロックの符号化データの復号処理に一定のブロッ

34

0. 5フレーム期間、または1. 5フレーム期間であ る。本実施例では、IP構造で符号化された符号化デー タの復号と表示のみを行いたい場合には、フレームメモ リを約1フレーム分で構成すればよい。また、IBP構 造で符号化された符号化データの復号と表示に対応する 場合には、フレームメモリを3フレーム分で構成する必 要があるが、その場合でもIP構造で符号化された符号 化データの復号と表示を行うことが可能である。この 際、動作モードを切り換えることにより、IBP構造の 場合は1.5フレーム期間となるのに対して、IP構造 の場合は0.5フレーム期間と遅延時間を短くすること ができる。

【0132】さらに、本実施例では、バッファメモリと フレームメモリとを合わせて一体化メモリとすることに より、動画像復号表示装置を構成するメモリ素子個数の 削減を実現している。第一のメモリ構成の場合には、8 Mビットのメモリ素子を一個使用して、フレームメモリ に約5、8Mビットを割り当て、バッファメモリに残り の約2. 2Mビットを割り当てることが可能である。ま た、第二のメモリ構成の場合には、16Mビットのメモ リ素子を一個使用して、フレームメモリに約14Mビッ トを割り当て、バッファメモリに残りの約2Mビットを 割り当てることが可能である。16Mビットのメモリ素 子を使用する場合でも、その中の半分の8Mビットに対 して第一のメモリ構成をとることが可能である。

【0133】以上、本発明の実施例について詳細に説明

【0134】なお、以上示した実施例は、フレーム内符 号化と動き補償を利用したフレーム間符号化やフレーム 内挿符号化との組み合わせにより、フレーム単位で符号 化された符号化データに対応したものであるが、例えば フレーム内符号化のみで符号化された符号化データの場 合でも本発明は同様に適用できる。また、フレーム単位 で符号化されるだけでなく、フィールド単位で符号化さ れることがあり、両者の符号化データが混在している場 合にも同様に適用できる。さらに、符号化方式として は、実施例で示したようなDCTを利用した方式でなく ても、所定サイズのブロック単位で処理を行う他の方 式、例えばベクトル量子化を利用した方式であってもよ *ل*١٠.

【0135】動画像復号表示装置に入力される符号化デ ータに関しては、以上示した実施例のように固定ビット レートで連続的に入力される場合だけでなく、可変ビッ トレートで入力される場合や、バースト的に入力される 場合も考えられる。また、動画像復号表示装置がデータ 入力の要求を外部に出すことにより符号化データの入力 を制御する場合も考えられる。いずれの場合において も、本発明は同様に適用できる。

【0136】また、以上示した実施例においては、各マ

ク処理期間を割り当てていた、すなわち固定タイムスロ ット割り当てを行っていたが、各フレームの符号化デー タの復号処理が必ず1フレーム期間以内に終了する限り においては、固定タイムスロット割り当てでなくてもよ

【0137】現行TVとは解像度が異なるHDTVに対 応した動画像復号表示装置に対しても、本発明が適用で きることは明らかである。525/60方式の現行T V、625/50方式の現行TV、HDTV等の複数の 映像信号に対応して処理を切り換える動画像復号表示装 10 置であってもよい。さらに、インターレース走査の表示 出力だけでなく、順次走査の表示出力も可能な動画像復 号表示装置に対しても、本発明は同様に適用できる。

【0138】動画像符号化装置に関しても、その動画符 号化装置が符号化処理を行うとともに復号処理も行って 再生画像データを表示出力する構成であるのならば、本 発明は動画像符号化装置に含まれる動画像復号表示回路 に対して適用可能である。

【0139】上述した第三、第四、第五、および第八の 実施例では、各フレームの復号処理を行うフレーム期間 の間に所定の停止期間を設けていた。その場合、復号処 理の停止期間の長さは、第1フィールドにおける最下ブ ロック行の全ラインを表示する期間、第1フィールドと 第2フィールドとの間の垂直帰線期間、および第2フィ ールドにおける最上ブロック行の全ラインを表示する期 間の合計としていたが、「表示リード」において1ライ ン分の再生画像データをフレームメモリから短時間でま とめて読み出して一旦ラインメモリに蓄える構成とする ならば、その停止期間の長さは約1ライン分短くするこ とができる。

【0140】また、停止期間であっても、フレームメモ リに対する「復号ライト」を必要としない復号処理、例 えば符号化データの中の動きベクトル等の付加情報の解 析処理や復号処理を行うことは可能である。

【0141】上述した第八の実施例では、フレームメモ リとして割り当てていない一体化メモリの中の一部分を バッファメモリとして使用していたが、バッファメモリ 容量が不足する場合等においては、さらにその前に別の バッファメモリを付加してもよい。

[0142]

【発明の効果】本発明によれば、フレーム単位で符号化 された符号化データの復号処理とインターレース走査で 再生画像データを出力する表示処理を行う動画像復号表 示装置において、復号処理で必要となる参照画面を保持 するフレームメモリと、表示処理で必要となる表示画面 を保持するフレームメモリとを、全部あるいは一部だけ 共用し、表示処理で必要となる走査変換とフレーム順並 び換えをその共用フレームメモリを用いて行うことによ り、フレームメモリの枚数、すなわちフレームメモリ容 量を削減することができる。また、復号処理と表示処理 50 施例を示すブロック図である。

による遅延時間を短くすることができる。

【0143】フレーム単位で所定の復号処理の停止期間 を設けたり、復号処理から表示処理までの遅延時間を多 少ずらして調整したり、あるいは両者を組み合わせるこ とにより、復号処理しているフレームの再生画像データ が書き込まれて前フレームの再生画像データが書き換え られる前に、復号処理で必要となる前フレームの再生画 像データの読み出しと表示処理のための前フレームの再 生画像データの読み出しとを完了させることができるの で、正常な復号処理と表示処理を実現することができ る。

36

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明による動画像復号表示装置の第一の実施 例を示すプロック図である。

【図2】図1に示した動画像復号表示装置における処理 の流れとタイミングを示す説明図である。

【図3】図1に示した動画像復号表示装置と同等の動作 を行う従来例を示すブロック図である。

【図4】図3に示した動画像復号表示装置における処理 の流れとタイミングを示す説明図である。

【図5】本発明による動画像復号表示装置の第二の実施 例を示すブロック図である。

【図6】図5に示した動画像復号表示装置における処理 の流れとタイミングを示す説明図である。

【図7】図5に示した動画像復号表示装置と同等の動作 を行う従来例を示すブロック図である。

【図8】図7に示した動画像復号表示装置における処理 の流れとタイミングを示す説明図である。

【図9】本発明による動画像復号表示装置の第三の実施 30 例を示すブロック図である。

【図10】図9に示した動画像復号表示装置における処 理の流れとタイミングを示す説明図である。

【図11】図10に示した処理の流れとタイミングにつ いてBフレームに関して詳しく示す説明図である。

【図12】本発明による動画像復号表示装置の第四の実 施例を示すブロック図である。

【図13】図12に示した動画像復号表示装置における 処理の流れとタイミングを示す説明図である。

【図14】本発明による動画像復号表示装置の第五の実 40 施例を示すブロック図である。

【図15】図14に示した動画像復号表示装置における 処理の流れとタイミングを示す説明図である。

【図16】本発明による動画像復号表示装置の第六の実 施例を示すブロック図である。

【図17】図16に示した動画像復号表示装置における 処理の流れとタイミングを示す説明図である。

【図18】本発明による動画像復号表示装置の第七の実 施例を示すブロック図である。

【図19】本発明による動画像復号表示装置の第八の実

【符号の説明】

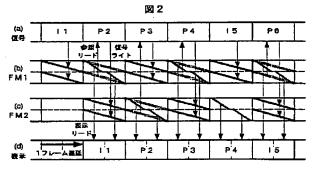
- 2 パッファメモリ
- 3, 31 VLC復号回路
- 4,41 逆量子化回路
- 5, 51 逆DCT回路
- 6,61 予測加算回路
- 71~79 フレームメモリ
- 9, 91~94, 99 動き補償回路

38

- 13,95 平均值生成回路
- 10, 14, 21, 24, 25 予測切り換え回路
- 18 停止制御回路
- 11, 15, 17, 19 表示切り換え回路
- 20, 22, 29 アドレス制御回路
- 23 モード切り換え回路
- 80 一体化メモリ

【図1】

【図2】



【図4】

【図3】

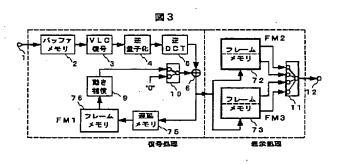
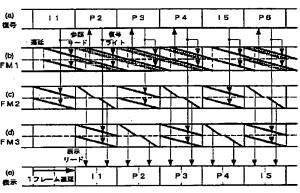
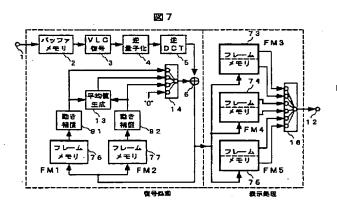


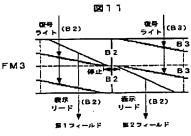
図 4

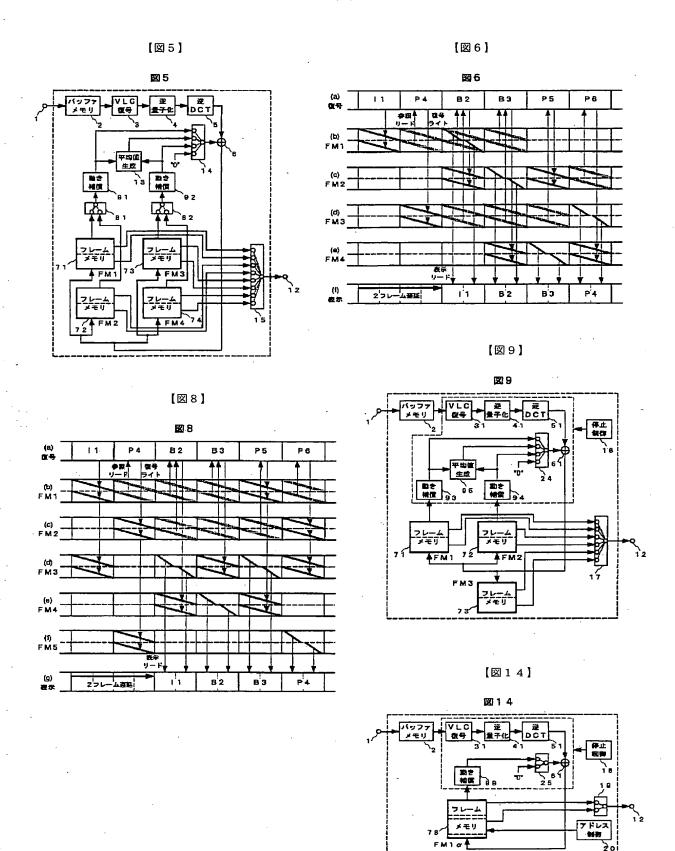


[図7]

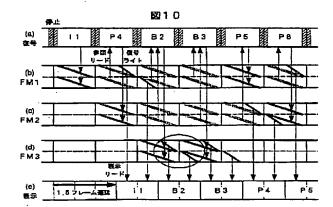


【図11】

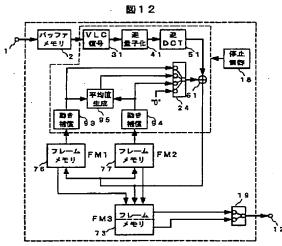




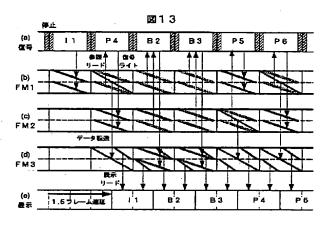
【図10】



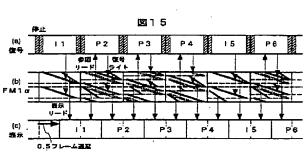
【図12】



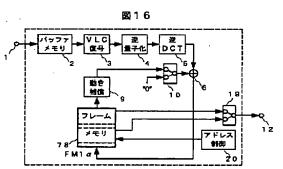
【図13】



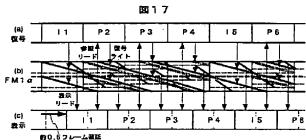
【図15】

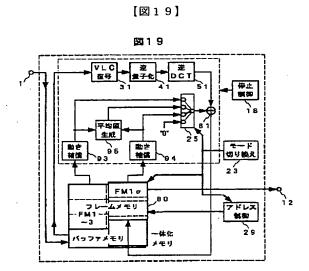


【図16】



【図17】





【公報種別】特許法第17条の2の規定による補正の掲載 【部門区分】第7部門第3区分 【発行日】平成14年1月11日(2002.1.11)

【公開番号】特開平8-18953

【公開日】平成8年1月19日(1996.1.19)

【年通号数】公開特許公報8-190

【出願番号】特願平6-150792

【国際特許分類第7版】

H04N 7/24

[FI]

H04N 7/13 Z

【手続補正書】

【提出日】平成13年6月29日(2001.6.2 9)

【手続補正1】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】特許請求の範囲

【補正方法】変更

【補正内容】

【特許請求の範囲】

【請求項1】自フレームで完結するフレーム内符号化と 前フレームを参照するフレーム間符号化と前フレームお よび後フレームの両方を参照するフレーム内挿符号化と が適宜選択されつつ、二つのフィールドから成るフレー ム単位でデータ圧縮された映像信号の符号化データを、 フレーム内の複数の画素から成る所定サイズのブロック 単位で復号して再生画像データを生成する復号処理部 と、3フレーム分以上かつ4フレーム分以下の再生画像 データを記憶保持可能な容量であって、該復号処理部の 出力である再生画像データが書き込まれるフレームメモ リと、該フレームメモリに記憶保持された再生画像デー タをフィールド単位で読み出して、表示出力する表示処 理部とを備える動画像復号表示装置であって、該表示処 理部が第1フィールドの各画素の再生画像データを該フ レームメモリから読み出す前に、該復号処理部は現フレ ームの該再生画像データを該フレームメモリに書き込 み、かつ該表示処理部が第2フィールドの各画素の再生 画像データを該フレームメモリから読み出した後に、該 復号処理部は次フレームの該再生画像データを該フレー ムメモリに書き込むことを特徴とする動画像復号表示装

【請求項2】該復号処理部が各フレームの符号化データの復号を実行するフレーム復号期間に対して、該表示処理部が該符号化データから生成された再生画像データの表示出力を実行するフレーム表示期間が、奇数フィールド表示期間に相当する時間だけ遅れていることを特徴とする請求項1記載の動画像復号表示装置。

【請求項3】該復号処理部は復号中のフレームが切り換

わる際に所定時間だけ復号を停止することを特徴とする 請求項1又は2に記載の動画像復号表示装置。

【請求項4】該フレームメモリは3フレーム分の再生画像データを記憶保持可能な容量であることを特徴とする請求項1乃至3のいずれか1項に記載の動画像復号表示装置。

【請求項5】 該復号処理部の前に符号化データを一時的に記憶保持するバッファメモリを備え、該バッファメモリと該フレームメモリとを一体化した共用メモリで構成することを特徴とする請求項1万至4のいずれか1項に記載の動画像復号表示装置。

【請求項6】該共用メモリの容量は16,777,21 6ビット以下であることを特徴とする請求項5に記載の 動画像復号表示装置。

【請求項7】二つのフィールドから成るフレーム単位で、IフレームとPフレームとBフレームにより符号化された映像信号の符号化データを、フレーム内の複数の画素から成る所定サイズのブロック単位で復号して再生画像データを生成する復号処理部と、

該復号処理部が復号した画像データが書き込まれる3フレーム分の記憶容量を有するフレームメモリと、

該フレームメモリに記憶された画像データをフィールド 単位で読み出して、表示出力する表示処理部とを備え、 該復号処理部は、復号処理で使用する参照画像データを 該フレームメモリから読み出すことを特徴とする動画像 復号表示装置。

【請求項8】前記フレームメモリは、前記復号処理部で復号され、前記復号処理で参照画像データとして使用するIフレームとPフレームの画像データを書き込む第1フレームメモリと第2フレームメモリと、

表示のための画像データである、前記第1フレームメモリ又は前記第2フレームメモリからデータ転送された画像データ及び前記復号処理部で復号化されたBフレームの画像データを格納する第3フレームメモリとを有することを特徴とする請求項7に記載の動画像復号表示装置。

【請求項9】前記第1フレームメモリ又は前記第2フレームメモリに記憶された参照画像データは、表示するフレームの順番で前記第3フレームメモリヘデータ転送されることを特徴とする請求項8に記載の動画像復号表示装置。

【請求項10】前記復号処理部での前記符号化データの復号開始から前記表示処理部での前記画像データの出力開始までの遅延時間は1.5フレームであることを特徴とする請求項7乃至9のいずれか1項に記載の動画像復号表示装置。

【請求項11】前記復号処理部は復号中のフレームが切り換わる際に、復号処理を停止する停止期間を設けることを特徴とする請求項7乃至10のいずれか1項に記載の動画像復号表示装置。

【請求項12】前記停止期間において、前記復号処理部は、前記符号化データに付加されている付加情報の解析処理を行う特徴とする請求項11に記載の動画像復号表示装置。

【請求項13】525/60方式の映像信号の符号化データと625/50方式の映像信号の符号化データとで処理を切り換えることを特徴とする請求項7万至12のいずれか1項に記載の動画像復号表示装置。

【請求項14】二つのフィールドから成るフレーム単位 で符号化された映像信号の符号化データを、フレーム内 の複数の画素から成る所定サイズのブロック単位で復号 して再生画像データを生成する復号処理部と、

該復号処理部が復号した画像データが書き込まれ、3フレーム分の記憶容量を有するフレームメモリと、

該フレームメモリに記憶された画像データをフィールド 単位で読み出して表示出力する表示処理部とを備え、

該復号処理部と該表示処理部が使用する該フレームメモリの容量が3フレーム分である第1のモードと、該復号処理部と該表示処理部が使用する該フレームメモリの容量が3フレーム分よりも少ない第2のモードとを有し、該復号処理部は、復号処理で使用する参照画面を該フレームメモリから読み出すことを特徴とする動画像復号表示装置。

【手続補正2】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】0029

【補正方法】変更

【補正内容】

【0029】まず、入力端子1から固定ビットレートで連続的に符号化データが入力され、一旦バッファメモリ2に蓄えられる。VLC復号回路3は、各ブロック処理期間において、ブロックの符号化データをバッファメモリ2から読み出して可変長符号の復号を行い、ブロックの量子化係数データを再生する。逆量子化回路4は、各ブロック処理期間において、VLC復号回路3の出力であるブロックの量子化係数データを、量子化の粗さを示

す量子化パラメータに従って逆量子化し、ブロックのD C T 係数データを再生する。なお、図 1 には明示していないが、符号化データに付加されている量子化パラメータは、V L C 復号回路 3 がバッファメモリ 2 から読み出した符号化データから抜き出され、逆量子化回路 4 において用いられる。逆D C T 回路 5 は、各ブロック処理期間において、逆量子化回路 4 の出力であるブロックのD C T 係数データに対して逆ディスクリートコサイン変換を行い、ブロックの予測誤差データを再生する。

【手続補正3】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】 0 0 3 2

【補正方法】変更

【補正内容】

【0032】なお、図1には明示していないが、符号化データに付加されている動きベクトルは、VLC復号回路3がバッファメモリ2から読み出した符号化データから抜き出され、動き補償回路9において用いられる。ただし、Pフレームであってもフレーム内符号化されているブロック、および必ずフレーム内符号化されている「フレームのブロックについては、フレームメモリからの予測画像データの読み出しは不要であるため、動き補償回路9は処理を停止する。予測切り換え回路10は、各ブロックでは動き補償回路9の出力である予測画像データを選択し、フレーム内符号化されているブロックでは動き補償回路9の出力であるブロックでは固定値の"0"を選択するものである。

【手続補正4】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】0088

【補正方法】変更

【補正内容】

【0088】以上の通り、本発明の第三の実施例である動画像復号表示装置は、フレームメモリが3枚で構成されている。625/50方式で [4:2:0] フォーマットの場合に必要な1フレーム分のメモリ容量は約4.8Mビットであるから、合計のフレームメモリ容量は約14Mビットとなる。また、バッファメモリ2における遅延時間を除けば、入力された符号化データの復号から再生画像データの表示出力までの遅延時間は1.5フレーム期間である。図5に示した本発明の第二の実施例の動画像復号表示装置よりも、さらにフレームメモリが1枚少ない、すなわちフレームメモリ容量が削減することができると同時に、復号から表示までの遅延時間を0.5フレーム期間だけ短縮することができる。

【手続補正5】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】0094

【補正方法】変更

【補正内容】

【0094】本実施例においては、表示のために必要となる再生画像データを必ずフレームメモリFM3の中に格納することで、「表示リード」はFM3からのみ行われる。表示切り換え回路19はFM3を構成する2枚のフィールドメモリを交互に選択して再生画像データを読み出すことになる。これに伴い、図13において示されている通り、FM1・FM2からFM3に対してのIフレームとPフレームの再生画像データの「データ転送」、すなわちFM1・FM2から再生画像データを読み出すと同時にそれをFM3に書き込む処理が行われる。この「データ転送」は、IフレームやPフレームを表示開始すべきタイミングよりも1フィールド前に開始される。本実施例では、フィールド毎に画素単位のインターレース走査の順番でこの「データ転送」は行われるが、その順番はこれに限られるものではない。

【手続補正6】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】 0 1 0 0

【補正方法】変更

【補正内容】

【0100】図15は、図14の動画像復号表示装置における処理の流れとタイミングを示す説明図である。

- (a) は復号処理する符号化データのフレーム順を、
- (c)は表示処理する再生画像データのフレーム順を示している。また、(b)はFM1 α のメモリイメージを示している。1フィールド分よりも所定サイズだけ大きい2枚のフィールドメモリに分けて図示している。太い破線で2枚のフィールドメモリが分けられている。また、(a)から(b)に向かう下向きの矢印は「復号ライト」の様子を、(b)から(a)に向かう上向きの矢印は「参照リード」の様子を、(b)から(c)に向かう下向きの矢印は「表示リード」の様子を示している。

【手続補正7】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】 0 1 0 7

【補正方法】変更

【補正内容】

【0107】以上の通り、本発明の第五の実施例である動画像復号表示装置は、1フレーム分よりもサイズが多少大きいフレームメモリ1枚で構成されている。上述した通り、このフレームメモリを構成する各フィールドメモリの容量は約2.9Mビットであるから、フレームメモリ容量は約5.8Mビットとなる。また、バッファメモリ容量は約5.8Mビットとなる。また、バッファメモリ2における遅延時間等を除けば、入力された符号化データの復号から再生画像データの表示出力までの遅延時間は0.5フレーム期間である。図1に示した本発明の第一の実施例の場合と比べて、フレームメモリFM1αに対する上述したアドレス演算処理が必要となるものの、フレームメモリ容量を削減することができると同時に、復号から表示までの遅延時間を0.5フレーム期間

だけ短縮することができる。

【手続補正8】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】0111

【補正方法】変更

【補正内容】

【0111】図17は、図16の動画像復号表示装置における処理の流れとタイミングを示す説明図である。

- (a) は復号処理する符号化データのフレーム順を、
- (c) は表示処理する再生画像データのフレーム順を示している。また、(b)はFM1 α のメモリイメージを示している。1フィールド分よりも所定サイズだけ大きい2枚のフィールドメモリに分けて図示している。太い破線で2枚のフィールドメモリが分けられている。また、(a)から(b)に向かう下向きの矢印は「復号ライト」の様子を、(b)から(a)に向かう上向きの矢印は「参照リード」の様子を、(b)から(c)に向かう下向きの矢印は「表示リード」の様子を示している。

【手続補正9】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】 0 1 1 2

【補正方法】変更

【補正内容】

【0112】図16の動画像復号表示装置において、バッファメモリ2、VLC復号回路3、逆量子化回路4、逆DCT回路5、予測加算回路6、動き補償回路9、予測切り換え回路10の動作は、図1に示した本発明の第一の実施例の場合と全く同じである。ただし、動き補償回路9に関しては、それが「参照リード」を行うフレームメモリFM1αの構成が異なっている。

【手続補正10】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】 0 1 2 1

【補正方法】変更

【補正内容】

【0121】バッファメモリ2、VLC復号回路3、逆量子化回路4、逆DCT回路5、予測加算回路6の動作は、図1に示した本発明の第一の実施例、および図5に示した本発明の第二の実施例の場合と全く同じである。また、第二の動作モードにおける動き補償回路91・92と平均値生成回路13の動作は、図5に示した本発明の第二の実施例の場合と同じである。第一の動作モードの制定における動き補償回路92の動作は、図1に示した本発明の第一の実施例における動き補償回路9の動作と同じである。モード切り換え回路23が、動作モードの設定に従って、予測切り換え方法を制御する。同様に、モード切り換え方法を制御する。同様に、モード切り換えて、フレームメモリドM1・FM2またはFM1~FM4を構成する複数のフィールドメモリの選択方法を制御するとともに、ア

ドレス制御回路 2 2 の動作を切り換え、アドレス制御回路 2 2 は「表示リード」のためのフレームメモリからの読み出しアドレスの発生方法を制御す<u>る。</u>図1に示した本発明の第一の実施例、および図5に示した本発明の第二の実施例の場合と異なり、本実施例においては、アドレス制御回路 2 2 が順次適当な読み出しアドレスを生成し、フレームメモリFM1・FM2またはFM1~FM4から再生画像データを読み出すことにより表示処理処理は行われる。

【手続補正11】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】 0 1 2 9

【補正方法】変更

【補正内容】

【0129】VLC復号回路31、逆量子化回路41、 逆DCT回路51、予測加算回路61、停止制御回路1 8の動作は、図9に示した本発明の第三の実施例、およ び図14に示した本発明の第五の実施例の場合と全く同 じである。一体化メモリ80の一部分であるバッファメ モリの動作は、図9に示した本発明の第三の実施例、お よび図14に示した本発明の第五の実施例におけるバッ ファメモリ2の動作と同じである。また、第二の動作モ ードにおける動き補償回路93・94と平均値生成回路 95の動作は、図9に示した本発明の第三の実施例の場 合と同じである。第一の動作モードにおける動き補償回 路94の動作は、図14に示した本発明の第五の実施例 における動き補償回路99の動作と同じである。モード 切り換え回路23が、動作モードの設定に従って、予測 切り換え回路25における予測画像データの切り換え方 法を制御する。同様に、モード切り換え回路23は、動 作モードの設定に従って、一体化メモリ80の一部であ るフレームメモリFM1αまたはFM1~FM3を構成 する複数のフィールドメモリの選択方法を制御するとと もに、アドレス制御回路29の動作を切り換え、アドレ

ス制御回路 2 9は「表示リード」のためのフレームメモリからの読み出しアドレスの発生方法を制御する。図 9に示した本発明の第三の実施例、および図 1 4に示した本発明の第五の実施例の場合と異なり、本実施例においては、表示制御回路 2 9が順次適当な読み出しアドレスを生成し、一体化メモリ 8 0 の一部であるフレームメモリFM 1 α またはFM 1 ~FM 3 から再生画像データを読み出すことにより表示処理は行われる。

【手続補正12】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】 0 1 3 1

【補正方法】変更

【補正内容】

【0131】以上の通り、本発明の第八の実施例である 動画像復号表示装置は、1フレーム分と所定サイズ、ま たは3フレーム分のフレームメモリで構成されている。 合計のフレームメモリ容量は、前者では本発明の第五の 実施例の場合と同じく約5.8Mビット、後者では本発 明の第三の実施例の場合と同じく約14Mビットとな る。また、一体化メモリ80の一部分であるバッファメ モリにおける遅延時間等を除けば、入力された符号化デ ータの復号から再生画像データの出力までの遅延時間は 0. 5フレーム期間、または1. 5フレーム期間であ る。本実施例では、IP構造で符号化された符号化デー タの復号と表示のみを行いたい場合には、フレームメモ リを約1フレーム分で構成すればよい。また、IBP構 造で符号化された符号化データの復号と表示に対応する 場合には、フレームメモリを3フレーム分で構成する必 要があるが、その場合でもIP構造で符号化された符号 化データの復号と表示を行うことが可能である。この 際、動作モードを切り換えることにより、IBP構造の 場合は1.5フレーム期間となるのに対して、IP構造 の場合は0.5フレーム期間と遅延時間を短くすること ができる。